

4

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

IN RE APPLICATION OF: Noboru ASAUCHI

GAU:

SERIAL NO: 09/893,685

EXAMINER:

FILED: June 29, 2001

FOR: ACCESS TO PRINTING MATERIAL CONTAINER

REQUEST FOR PRIORITY

ASSISTANT COMMISSIONER FOR PATENTS
WASHINGTON, D.C. 20231

SIR:

- ☐ Full benefit of the filing date of U.S. Application Serial Number [US App No], filed [US App Dt], is claimed pursuant to the provisions of 35 U.S.C. §120.
- ☐ Full benefit of the filing date of U.S. Provisional Application Serial Number , filed , is claimed pursuant to the provisions of 35 U.S.C. §119(e).
- ☒ Applicants claim any right to priority from any earlier filed applications to which they may be entitled pursuant to the provisions of 35 U.S.C. §119, as noted below.

In the matter of the above-identified application for patent, notice is hereby given that the applicants claim as priority:

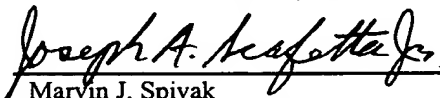
<u>COUNTRY</u>	<u>APPLICATION NUMBER</u>	<u>MONTH/DAY/YEAR</u>
JAPAN	2000-199256	June 30, 2000

Certified copies of the corresponding Convention Application(s)

- ☒ are submitted herewith
- ☐ will be submitted prior to payment of the Final Fee
- ☐ were filed in prior application Serial No. filed
- ☐ were submitted to the International Bureau in PCT Application Number .
Receipt of the certified copies by the International Bureau in a timely manner under PCT Rule 17.1(a) has been acknowledged as evidenced by the attached PCT/IB/304.
- ☐ (A) Application Serial No.(s) were filed in prior application Serial No. filed ; and
(B) Application Serial No.(s)
 - ☐ are submitted herewith
 - ☐ will be submitted prior to payment of the Final Fee

Respectfully Submitted,

OBLON, SPIVAK, McCLELLAND,
MAIER & NEUSTADT, P.C.


Marvin J. Spivak
Registration No. 24,913

Joseph A. Scafetta, Jr.
Registration No. 26,803



22850

Docket No. 210165US2

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

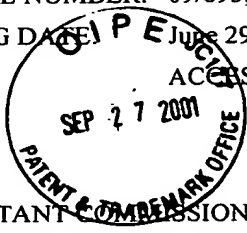
IN RE APPLICATION OF: Noboru ASAUCHI

SERIAL NUMBER: 09/893,685

ATTN: APPLICATION BRANCH

FILING DATE: June 29, 2001

FOR: ACCESS TO PRINTING MATERIAL CONTAINER



FILING OF DECLARATION UNDER 37 CFR 1.53(f)

ASSISTANT COMMISSIONER FOR PATENTS
WASHINGTON, D.C. 20231

SIR:

Responsive to the notification dated August 20, 2001, and in accordance with the provisions of 37 CFR 1.53(f), Applicant submits herewith a Rule 63 Declaration.

The required fee was paid at the time of filing the application.

In light of the foregoing, this application is deemed to be in proper condition for examination and such favorable action is earnestly solicited.

Respectfully Submitted,

OBLON, SPIVAK, McCLELLAND,
MAIER & NEUSTADT, P.C.

Marvin J. Spivak
Attorney of Record
Registration No. 24,913

Joseph A. Scafetta, Jr.
Registration No. 26,803



22850

Tel. (703) 413-3000
Fax. (703) 413-2220
(OSMMN 10/98)

09/893,685



日 本 国 特 許 庁
JAPAN PATENT OFFICE

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office

出 願 年 月 日

Date of Application:

2000年 6月30日

出 願 番 号

Application Number:

特願2000-199256

出 願 人

Applicant(s):

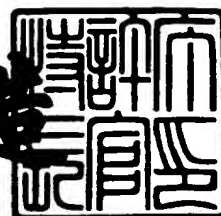
セイコーエプソン株式会社

CERTIFIED COPY OF
PRIORITY DOCUMENT

2001年 7月 2日

特 許 庁 長 官
Commissioner,
Japan Patent Office

及 川 耕 造



出証番号 出証特2001-3061617

【書類名】 特許願

【整理番号】 PA04D638

【提出日】 平成12年 6月30日

【あて先】 特許庁長官 近藤 隆彦 殿

【国際特許分類】 G06F 12/00
G11C 7/00

【発明者】

【住所又は居所】 長野県諏訪市大和三丁目3番5号 セイコーエプソン株式会社内

【氏名】 朝内 昇

【特許出願人】

【識別番号】 000002369

【氏名又は名称】 セイコーエプソン株式会社

【代理人】

【識別番号】 100096817

【弁理士】

【氏名又は名称】 五十嵐 孝雄

【電話番号】 052-218-5061

【選任した代理人】

【識別番号】 100097146

【弁理士】

【氏名又は名称】 下出 隆史

【選任した代理人】

【識別番号】 100102750

【弁理士】

【氏名又は名称】 市川 浩

【選任した代理人】

【識別番号】 100109759

【弁理士】

【氏名又は名称】 加藤 光宏

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 007847

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9502061

【包括委任状番号】 9904030

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 記憶装置および記憶装置に対するアクセス方法

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 クロック信号線、データ信号線、およびリセット信号線とバス接続されていると共にリセット信号線を介して入力されるリセット信号によって初期化される不揮発性の記憶装置であって、

シーケンシャルにアクセスされる記憶領域を有し、その記憶領域の先頭位置から所定位置までに、所定条件時には書き込みが可能であり所定条件時以外の時には識別情報が書き換え不能に格納される領域を有する記憶セルを備える記憶装置

【請求項 2】 請求項 1 に記載の記憶装置はさらに、

前記データ信号線と接続されているデータバスと、

前記クロック信号線を介して入力されたクロック信号に同期してカウンタ値をカウントアップし、前記記憶セルの記憶領域のアクセスすべき位置を指定すると共に、初期化時にはカウンタ値を初期値にリセットするアドレスカウンタと、

前記記憶セルと前記データバスとの間に配置され、前記記憶セルに対するデータ転送方向および前記データバスのデータ転送方向を制御すると共に、初期化時には、前記記憶セルに対するデータ転送方向をデータ読み出し方向に設定し且つ前記データバスとの接続を遮断する入出力制御装置と、

前記データバスに接続されていると共に、前記データバスを介して入力された入力識別情報と前記入出力制御装置を介して読み出した前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致するか否かを判定する比較装置と、

前記両識別情報が一致すると判定された場合には前記記憶セルに対するアクセスを許容するアクセス許容装置とを備えることを特徴とする記憶装置。

【請求項 3】 請求項 2 に記載の記憶装置はさらに、

前記データバスおよび前記比較装置と接続されていると共に、前記比較装置から前記入力識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致するとの判定結果を受け取った場合には、前記データバスを介して入力された書き込み／読み出し命令を解析し、解析結果に基づいて前記入出力制御装置に対して前記デ

ータバスのデータ伝送方向の切り換えを要求する命令デコーダを備え、

前記入出力制御装置は、前記命令デコーダによる書き込み／読み出し命令の解析が終了するまで、前記初期化時における前記記憶セルに対するデータ転送方向および前記データバスとの接続遮断状態を維持することを特徴とする記憶装置。

【請求項 4】 請求項 3 に記載の記憶装置はさらに、

テストモード信号線と接続されるテスト端子と、

前記テスト端子と接続されていると共に、テストモード信号の入力の有無を判定するテストモード制御装置とを備え、

前記所定条件時はテストモード信号の入力検出時であることを特徴とする記憶装置。

【請求項 5】 請求項 4 に記載の記憶装置において、

前記テストモード制御装置は、前記テストモード信号の入力を検出した際には、前記命令デコーダに対してテストモード命令を出力すると共に、前記命令デコーダによって前記テストモード命令の解析が終了するまで前記アドレスカウンタのカウンタアップを禁止し、

前記命令デコーダは、前記テストモード命令の解析後、前記入出力制御装置に対して前記記憶セルに対する書き込みおよび前記データバスの解放を要求し、

前記入出力制御装置は前記命令デコーダからの要求に基づいて前記記憶セルに対する書き込みおよび前記データバスの解放を実行することを特徴とする記憶装置。

【請求項 6】 請求項 4 に記載の記憶装置において、

前記テストモード制御装置は、前記テストモード信号の入力を検出した際には、前記命令デコーダに対してテストモード命令を出力すると共に、前記命令デコーダによって前記テストモード命令の解析が終了するまで前記アドレスカウンタのカウンタアップを禁止し、

前記命令デコーダは、前記テストモード命令の解析後、前記入出力制御装置に対して前記記憶セルに対する読み出しおよび前記データバスの解放を要求し、

前記入出力制御装置は前記命令デコーダからの要求に基づいて前記記憶セルに対する読み出しおよび前記データバスの解放を実行することを特徴とする記憶装

置。

【請求項 7】 請求項 1 ないし請求項 6 のいずれかの請求項に記載の記憶装置において、

前記記憶セルは、前記識別情報が格納されている記憶領域に続いて書き込みデータを書き込むための書き込み可能領域を有することを特徴とする記憶装置。

【請求項 8】 請求項 1 ないし請求項 7 のいずれかの請求項に記載の記憶装置において、

前記記憶セルには 1 ビット単位にてデータが書き込みされることを特徴とする記憶装置。

【請求項 9】 請求項 1 ないし請求項 8 のいずれかの請求項に記載の記憶装置を備えるインクカートリッジ。

【請求項 10】 請求項 9 に記載のインクカートリッジにおいて、

前記インクカートリッジは、収容するインク種に対応してインク種毎に異なる識別情報を有する記憶装置を備えることを特徴とするインクカートリッジ。

【請求項 11】 クロック信号線、データ信号線およびリセット信号線とバス接続されている複数の不揮発性の記憶装置と、クロック信号線、データ信号線およびリセット信号線を介して記憶装置と接続されている制御装置とを備える記憶システムにおいて、

前記制御装置は、

クロック信号生成回路と、

前記記憶装置を初期化するリセット信号を生成するリセット信号生成回路と

前記複数の記憶装置のうち所望の記憶装置の識別情報に対応する識別情報を発行する識別情報発行回路と、

前記生成されたクロック信号に同期させて、前記発行された識別情報、読み書きコマンドを含むデータ列を前記データ信号線に送出するデータ送出回路とを備え、

前記各記憶装置は、

前記データ信号線と接続されているデータバスと、

シーケンシャルにアクセスされる記憶領域を有し、その記憶領域の先頭位置から所定位置までに、所定条件時には書き込みが可能であり所定条件時以外の時には識別情報が書き換え不能に格納される領域を有する記憶セルと、

前記データベースに接続されていると共に、前記制御装置から送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致するか否かを判定する比較装置と、

前記データベースおよび前記データベース間に配置されていると共に、前記データベースおよび前記記憶セルに対するデータ転送を制御する入出力制御装置と、

前記データベースおよび前記比較装置と接続され、前記比較装置によって前記制御装置から送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致すると判定された場合には、前記データベースを介して入力された書き込み／読み出し命令を解析し、解析結果に基づいて前記入出力制御装置に対して前記データベースのデータ伝送方向の切り換えを要求する命令デコーダとを備える記憶システム。

【請求項 1 2】 請求項 1 1 に記載の記憶システムにおいて、
前記記憶装置はさらに

前記クロック信号線を介して入力されたクロック信号に同期してカウンタ値をカウントアップし、前記記憶セルの記憶領域のアクセスすべき位置を指定すると共に、初期化時にはカウンタ値を初期値にリセットするアドレスカウンタを備え、

前記入出力制御装置は、初期化時には前記記憶セルに対するデータ転送方向を読み出し方向に設定し且つ前記データベースに対するデータ転送を遮断し、前記命令デコーダによる書き込み／読み出し命令の解析が終了するまで、前記初期化時の状態を維持することを特徴とする記憶システム。

【請求項 1 3】 請求項 1 1 または請求項 1 2 に記載の記憶システムにおいて、

前記制御回路の識別情報発行回路は、全ての記憶装置に共通する共通識別情報を発行し、

前記記憶装置の比較装置は、前記共通識別情報を保有していることを特徴とす

る記憶システム。

【請求項 1 4】 請求項 1 1 ないし請求項 1 3 のいずれかに記載の記憶システムにおいて、

前記制御回路は電源遮断後、所定期間電源を供給する電源補償回路を備え、
前記制御回路のリセット信号生成回路は、前記制御回路の電源投入時、電源遮断時の少なくともいずれか一方においてリセット信号を生成し、

前記制御回路のデータ送出回路は、書き込みデータ転送中に前記リセット信号の発生を検出した場合には、現在書き込み中のデータの送出を終了し、前記電源補償回路によって電源供給が補償される期間に書き込み完了可能な書き込み優先データを送出することを特徴とする記憶システム。

【請求項 1 5】 請求項 1 2 に記載の記憶システムにおいて、

前記制御装置に代えて前記記憶装置の記憶セルの全記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを可能とするテスト信号を生成するテスト信号生成回路を有するテスト用制御装置を備え、

前記記憶装置はさらに

前記テスト信号の入力の有無を検出し、前記テストモード信号の入力を検出した際には、前記命令デコーダに対してテストモード命令を出力すると共に、前記命令デコーダによる前記テストモード命令の解析が終了するまで前記アドレスカウンタのカウントアップを禁止するテストモード制御装置を有し、

前記命令デコーダは、前記テストモード命令の解析後、前記入出力制御装置に対して前記記憶セルに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定すると共に前記データバスに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定するように要求し、

前記入出力制御装置は前記記憶セルに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定すると共に前記データバスに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定することを特徴とする記憶システム

【請求項 1 6】 請求項 1 5 に記載の記憶システムにおいて、テストモード時におけるデータ書き込み時には、

前記テスト用制御装置は、先頭から書き込み命令、識別情報、書き込みデータの順に構成されているデータ列を前記データ信号線に送出して、前記記憶装置の記憶セルにおける記憶領域の先頭位置から所定位置までに前記識別情報を書き込むことを特徴とする記憶システム。

【請求項 1 7】 請求項 1 1 ないし請求項 1 4 のいずれかに記載の記憶システムにおいて、

前記制御装置に代えて、前記記憶装置の記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索する識別情報検索回路と、

前記識別情報検索回路により前記記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索した場合には、前記記憶装置における記憶セルの記憶領域の末尾位置に対応する書き込みデータの次に識別情報を有するデータ列を前記データ信号線に送出するテストモード時データ列送出回路とを有するテスト用制御装置を備え、

前記テスト用制御装置は、前記記憶装置の記憶セルにおける記憶領域の先頭位置から所定位置までに前記識別情報を書き込むことを特徴とする記憶システム。

【請求項 1 8】 請求項 1 1 ないし請求項 1 7 のいずれかに記載の記憶システムにおいて、

前記制御回路における前記クロック信号生成回路は、前記データ送出回路を介して書き込みコマンドを送出する時には、読み出しコマンドを送出する時よりもクロック信号の生成間隔を長くすることを特徴とする記憶システム。

【請求項 1 9】 請求項 1 1 ないし請求項 1 8 のいずれかに記載の記憶システムにおいて、

さらに前記複数の記憶装置を収容し、前記各記憶装置をシリアルに接続すると共に一端が接地され且つ他端が前記制御回路に接続されている記憶装置検出信号線が配置されているモジュール基板を備え、

前記制御回路は前記記憶装置検出信号線の値に基づいて全ての記憶装置がモジュール基板上に配置されているか否かを判定する記憶装置検出回路を備えることを特徴とする記憶システム。

【請求項 2 0】 請求項 1 9 に記載の記憶システムにおいて、

前記制御回路の記憶装置検出回路は、前記記憶装置検出信号線が接地電圧を示す場合には全ての記憶装置が前記モジュール基板上に配置されていると判定することを特徴とする記憶システム。

【請求項 2 1】 請求項 1 9 に記載の記憶システムにおいて、

前記制御回路の記憶装置検出回路は、前記記憶装置検出信号線が接地電圧以外の電圧を示す場合には少なくとも 1 つの記憶装置が前記モジュール基板上に配置されていないと判定することを特徴とする記憶システム。

【請求項 2 2】 請求項 1 1 ないし請求項 2 1 のいずれかの請求項に記載の記憶システムにおいて、前記記憶装置はインクカートリッジに備えられ、インクカートリッジに収容されているインク種に関連する種々のデータを格納することを特徴とする記憶システム。

【請求項 2 3】 請求項 1 1 ないし請求項 2 2 のいずれかの請求項に記載の記憶システムにおいて、前記制御回路は前記記憶装置に対してデータを読み出しまたは書き込みする場合にだけ前記記憶装置に対して電源を供給することを特徴とする記憶システム。

【請求項 2 4】 クロック信号線、データ信号線、およびリセット信号線とバス接続されていると共に各々が固有の識別情報を保有する複数の不揮発性の記憶装置の中から所望する記憶装置に対してアクセスする方法であって、

前記リセット信号線に対してリセット信号を出力し、

アクセスを所望する前記記憶装置の識別情報と、読み書き命令とを含むデータ列をクロック信号に同期させてデータ信号線に送出する方法。

【請求項 2 5】 シーケンシャルにアクセスされる記憶領域を有し、その記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報が格納されている領域を有する記憶セルを有する記憶装置であって、クロック信号線と接続されているクロックバス、データ信号線と接続されているデータバス、およびリセット信号線と接続されているリセットバスを他の記憶装置と共有する記憶装置におけるアクセス要求処理方法であって、

リセットバスにリセット信号を検出するとアドレスカウンタのカウンタ値を初期値にリセットし、

データバスに送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報が一致するか否かを判定し、

データバスに送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報が一致すると判定した場合には、データバスに送出された読み書き命令を解析し、前記解析結果に基づいて前記データバスのデータ転送および前記記憶セルに対するデータ転送を制御し、

アドレスカウンタのカウンタ値にしたがって前記記憶セルの所望の位置に対してデータを書き込み、あるいは、前記記憶セルからデータを読み出す方法。

【請求項 2 6】 シーケンシャルにアクセスされる記憶セルを有する不揮発性の記憶装置において記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を格納する方法であって、

リセット信号を検出したらアドレスカウンタのカウンタ値を初期値にリセットすると共にクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを禁止し、

データバスに送出された書き込み命令に基づいて前記データバスのデータ転送方向を書き込み方向に設定すると共に前記記憶セルに対するデータ転送方向を書き込み方向に設定し、

前記データ転送方向の設定終了後に、前記アドレスカウンタにおけるクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを許容し、

前記アドレスカウンタのカウント値にしたがって前記記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を書き込み、続いてデータを書き込む方法。

【請求項 2 7】 シーケンシャルにアクセスされる記憶セルを有する不揮発性の記憶装置において記憶セルの記憶領域に格納されているデータを先頭位置から読み出す方法であって、

リセット信号を検出したらアドレスカウンタのカウンタ値を初期値にリセットすると共にクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを禁止し、

データバスに送出された読み出し命令に基づいて前記データバスのデータ転送方向を読み出し方向に設定すると共に前記記憶セルに対するデータ転送方向を読み出し方向に設定し、

前記データ転送方向の設定終了後に、前記アドレスカウンタにおけるクロック

信号に同期したカウンタ値のカウントアップを許容し、

前記アドレスカウンタのカウント値にしたがって前記記憶セルの記憶領域に格納されているデータを先頭位置から読み出す方法。

【請求項28】 シーケンシャルにアクセスされる記憶セルを有する不揮発性の記憶装置において記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を格納する方法であって、

前記記憶装置の記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索し、

前記記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索した場合には、前記検索した識別情報および書き込み命令を前記記憶装置に対して送出し、

前記記憶装置における記憶セルの記憶領域の末尾位置に対応する書き込みデータの次に前記識別情報を有するデータ列を前記記憶装置に対して送出し、

アドレスカウンタのカウント値にしたがって、前記記憶セルの記憶領域の末尾位置までデータを書き込み、続いて前記記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに前記識別情報を書き込む方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は、相互にバス接続される記憶装置に関し、さらに詳細にはバス接続されている複数の記憶装置から所望の記憶装置を識別する技術に関する。

【0002】

【従来の技術】

メモリモジュールに含まれる複数のメモリ（記憶装置）の中から所望の記憶装置を選択して、データの読み出しまたは書き込みを実行する技術が種々提案されている。例えば、データ信号線およびクロック信号線とバス接続されている複数の記憶装置において、予めプルアップ抵抗等を用いて物理的な識別情報を記憶装置に保有させて、その識別情報を用いて所望の記憶装置に対してアクセスする技術が実用化されている。この技術では、送出するデータ列にデータ列の開始を示

すスタートビット、データ列の終了を示すエンドビットを含み、各記憶装置に対するアクセスは、スタートビットおよびエンドビットとクロック信号との組み合わせによって規定されていた。

【 0 0 0 3 】

このほかに、データ信号線、クロック信号線に加えて記憶装置を選択するためのチップセレクト信号を送出するチップセレクト信号線を用いる技術が実用化されている。この技術では、複数の記憶装置のうちチップセレクト信号を受信した記憶装置のみがアクセス可能状態となり、記憶装置に対する書き込みまたは読み出しを実行することができる。

【 0 0 0 4 】

【発明が解決しようとする課題】

しかしながら、プルアップ抵抗等を用いて物理的な識別情報を記憶装置に持たせる技術では、各記憶装置に設定された識別情報の書き換えは事実上不可能であり、リサイクル使用には向かないという問題があった。また、記憶装置に対するアクセスがスタートビットおよびエンドビットとクロック信号との組み合わせによって規定されているため、記憶装置に対するアクセス中に電源ダウン等が発生した場合にはデータの書き込みを正常に終了できないという問題があった。

【 0 0 0 5 】

また、チップセレクト信号線を用いる技術では、記憶装置の数に対応する数だけチップセレクト信号線を備えなければならず、信号線の配線数が増大し配線設計が複雑化するという問題があった。さらに、アクセス時に利用されるチップセレクト信号線は1本だけであり、信号線の使用効率が悪いという問題があった。

【 0 0 0 6 】

本発明は、上記問題および要望を解決するためになされたものであり、識別情報を容易に書き換え可能な記憶装置を提供することを目的とする。また、短時間にデータの書き込みを正常に完了することのできる記憶装置を提供することを目的とする。

【 0 0 0 7 】

【課題を解決するための手段およびその作用・効果】

上記課題を解決するために本発明の第 1 の態様は、クロック信号線、データ信号線、およびリセット信号線とバス接続されていると共にリセット信号線を介して入力されるリセット信号によって初期化される不揮発性の記憶装置を提供する。本発明の第 1 の態様に係る記憶装置は、シーケンシャルにアクセスされる記憶領域を有し、その記憶領域の先頭位置から所定位置までに、所定条件時には書き込みが可能であり所定条件時以外の時には識別情報が書き換え不能に格納される領域を有する記憶セルを備えることを特徴とする。

【 0 0 0 8 】

本発明の第 1 の態様に係る記憶装置によれば、通常時には識別情報が書き換え不能に格納されると共に所定条件時には書き込みが可能となる領域を有する記憶セルを備えたので、記憶装置を選択するための信号線を備えることなく所望の記憶装置を選択することができる。また、識別情報は書き換え不能に格納されているが、所定条件時には識別情報が書き込みされている領域に対して書き込みをすることができるので、識別情報を容易に書き換えることができる。

【 0 0 0 9 】

本発明の第 1 の態様に係る記憶装置はさらに、前記データ信号線と接続されているデータバスと、前記クロック信号線を介して入力されたクロック信号に同期してカウンタ値をカウントアップし、前記記憶セルの記憶領域のアクセスすべき位置を指定すると共に、初期化時にはカウンタ値を初期値にリセットするアドレスカウンタと、前記記憶セルと前記データバスとの間に配置され、前記記憶セルに対するデータ転送方向および前記データバスのデータ転送方向を制御すると共に、初期化時には、前記記憶セルに対するデータ転送方向をデータ読み出し方向に設定し且つ前記データバスとの接続を遮断する入出力制御装置と、前記データバスに接続されていると共に、前記データバスを介して入力された入力識別情報と前記入出力制御装置を介して読み出した前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致するか否かを判定する比較装置と、前記両識別情報が一致すると判定された場合には前記記憶セルに対するアクセスを許容するアクセス許容装置とを備えても良い。

【 0 0 1 0 】

上記構成を備えることにより、所望する記憶装置に対するアクセスのみを許容することができる。特に、複数の記憶装置が備えられている場合には、複数の記憶装置の中から所望の記憶装置を特定して読み出し、書き込み等のアクセスを実行することができる。また、記憶装置の有する識別情報と入力された識別情報とが一致するか否かを判定する際には、記憶セルに対するデータの書き込みは実行され得ず、記憶セルに格納されている識別情報の読み出し専用性を維持することができる。

【 0 0 1 1 】

本発明の第 1 の態様に係る記憶装置はさらに、前記データバスおよび前記比較装置と接続されていると共に、前記比較装置から前記入力識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致するとの判定結果を受け取った場合には、前記データバスを介して入力された書き込み／読み出し命令を解析し、解析結果に基づいて前記入出力制御装置に対して前記データバスのデータ伝送方向の切り換えを要求する命令デコーダを備え、前記入出力制御装置は、前記命令デコーダによる書き込み／読み出し命令の解析が終了するまで、前記初期化時における前記記憶セルに対するデータ転送方向および前記データバスとの接続遮断状態を維持しても良い。

【 0 0 1 2 】

上記構成を備えることにより、選択した記憶装置に対してデータの書き込み、読み出しを実行することができる。また、書き込み／読み出し命令の解析が終了するまでは、記憶セルに対するデータの書き込みまたは読み出しを禁止することができるので、記憶セルの所定の位置からデータの書き込みまたは読み出しを実行することができる。

【 0 0 1 3 】

本発明の第 1 の態様に係る記憶装置はさらに、テストモード信号線と接続されるテスト端子と、前記テスト端子と接続されていると共に、テストモード信号の入力の有無を判定するテストモード制御装置とを備え、前記所定条件時はテストモード信号の入力検出時であっても良い。かかる構成を備えることにより、識別情報が格納されている記憶セルの領域に対してデータを書き込むことができる。

【 0 0 1 4 】

本発明の第 1 の態様に係る記憶装置において、前記テストモード制御装置は、前記テストモード信号の入力を検出した際には、前記命令デコーダに対してテストモード命令を出力すると共に、前記命令デコーダによって前記テストモード命令の解析が終了するまで前記アドレスカウンタのカウントアップを禁止し、前記命令デコーダは、前記テストモード命令の解析後、前記入出力制御装置に対して前記記憶セルに対する書き込みおよび前記データバスの解放を要求し、前記入出力制御装置は前記命令デコーダからの要求に基づいて前記記憶セルに対する書き込みおよび前記データバスの解放を実行しても良い。また、前記命令デコーダは、前記テストモード命令の解析後、前記入出力制御装置に対して前記記憶セルに対する読み出しおよび前記データバスの解放を要求し、前記入出力制御装置は前記命令デコーダからの要求に基づいて前記記憶セルに対する読み出しおよび前記データバスの解放を実行しても良い。

【 0 0 1 5 】

上記構成を備えることにより、比較装置から識別情報が一致する旨の結果を受け取ることなく、命令デコーダをアクティブにすることが可能となり、入出力制御装置によって記憶セルに対するデータの書き込みまたは読み出しおよびデータバスの解放を実行することができる。また、命令デコーダによってテストモード命令の解析が終了するまでは、アドレスカウンタのカウントアップが禁止されるので、記憶セルの先頭位置からデータを書き込むことができる。この結果、記憶セルに格納されている識別情報の書き換えを実現することができる。さらに、命令デコーダによってテストモード命令の解析が終了するまでは、アドレスカウンタのカウントアップが禁止されるので、記憶セルの先頭位置からデータを読み出すことができる。

【 0 0 1 6 】

本発明の第 1 の態様に係る記憶装置において、前記記憶セルは、前記識別情報が格納されている記憶領域に続いて書き込みデータを書き込むための書き込み可能領域を有しても良い。また、前記記憶セルには 1 ビット単位にてデータが書き込みされても良い。かかる構成を備える場合には、書き込みデータを迅速にかき

こむことができる。また、データ書き込み中においてリセット信号が入力された場合であっても、データ化け等を伴うことなくデータの書き込みを完了することができる。

【 0 0 1 7 】

本発明の第 2 の態様は、本発明の第 1 の態様に係る記憶装置を備えるインクカートリッジを提供する。本発明の第 2 の態様に係るインクカートリッジにおいて、前記インクカートリッジは、収容するインク種に対応してインク種毎に異なる識別情報を有する記憶装置を備えても良い。かかる構成を備えることにより、複数のインクカートリッジを用いる場合であっても所定のインク種を収容するインクカートリッジを特定することができる。

【 0 0 1 8 】

本発明の第 3 の態様は、クロック信号線、データ信号線およびリセット信号線とバス接続されている複数の不揮発性の記憶装置と、クロック信号線、データ信号線およびリセット信号線を介して記憶装置と接続されている制御装置とを備える記憶システムを提供する。本発明の第 3 の態様は、

クロック信号生成回路と、

前記記憶装置を初期化するリセット信号を生成するリセット信号生成回路と

前記複数の記憶装置のうち所望の記憶装置の識別情報に対応する識別情報を発行する識別情報発行回路と、

前記生成されたクロック信号に同期させて、前記発行された識別情報、読み書きコマンドを含むデータ列を前記データ信号線に送出するデータ送出回路とを備える前記制御装置と、

前記データ信号線と接続されているデータバスと、

シーケンシャルにアクセスされる記憶領域を有し、その記憶領域の先頭位置から所定位置までに、所定条件時には書き込みが可能であり所定条件時以外の時には識別情報が書き換え不能に格納される領域を有する記憶セルと、

前記データバスに接続されていると共に、前記制御装置から送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致するか否かを判定する

比較装置と、

前記データベースおよび前記データベース間に配置されていると共に、前記データベースおよび前記記憶セルに対するデータ転送を制御する入出力制御装置と、

前記データベースおよび前記比較装置と接続され、前記比較装置によって前記制御装置から送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報とが一致すると判定された場合には、前記データベースを介して入力された書き込み／読み出し命令を解析し、解析結果に基づいて前記入出力制御装置に対して前記データベースのデータ伝送方向の切り換えを要求する命令デコーダとを備える前記各記憶装置を備えることを特徴とする。

【0019】

本発明の第3の態様に係る記憶システムによれば、通常時には識別情報が書き換え不能に格納されると共に所定条件時には書き込みが可能となる領域を有する記憶セルを備えたので、記憶装置を選択するための信号線を備えることなく複数の記憶装置の中から所望の記憶装置を選択することができる。また、識別情報は書き換え不能に格納されているが、所定条件時には識別情報が書き込みされている領域に対して書き込みをすることができるので、識別情報を容易に書き換えることができる。また、記憶装置の有する識別情報と入力された識別情報とが一致するか否かを判定する際には、記憶セルに対するデータの書き込みは実行され得ず、記憶セルに格納されている識別情報の読み出し専用性を維持することができる。さらに、選択した記憶装置に対してデータの書き込み、読み出しを実行することができる。

【0020】

本発明の第3の態様に係る記憶システムにおいて、
前記記憶装置はさらに

前記クロック信号線を介して入力されたクロック信号に同期してカウンタ値をカウントアップし、前記記憶セルの記憶領域のアクセスすべき位置を指定すると共に、初期化時にはカウンタ値を初期値にリセットするアドレスカウンタを備え、

前記入出力制御装置は、初期化時には前記記憶セルに対するデータ転送方向

を読み出し方向に設定し且つ前記データバスに対するデータ転送を遮断し、前記命令デコーダによる書き込み／読み出し命令の解析が終了するまで、前記初期化時の状態を維持しても良い。

【0021】

上記構成を備えることにより、書き込み／読み出し命令の解析が終了するまでは、記憶セルに対するデータの書き込みまたは読み出しを禁止することができるので、記憶セルの所定の位置からデータの書き込みまたは読み出しを実行することができる。

【0022】

本発明の第3の態様に係る記憶システムにおいて、前記制御回路の識別情報発行回路は、全ての記憶装置に共通する共通識別情報を発行し、前記記憶装置の比較装置は、前記共通識別情報を保有しても良い。かかる構成を備える場合には、アクセスを所望する記憶装置として全ての記憶装置を選択することができる。したがって、全記憶装置に対して共通に書き込みすべきデータが存在する場合には、データの書き込みを同時に実行し、書き込み時間を短縮することができる。

【0023】

本発明の第3の態様に係る記憶システムにおいて、前記制御回路は電源遮断後、所定期間電源を供給する電源補償回路を備え、前記制御回路のリセット信号生成回路は、前記制御回路の電源投入時、電源遮断時の少なくともいずれか一方においてリセット信号を生成し、前記制御回路のデータ送出回路は、書き込みデータ転送中に前記リセット信号の発生を検出した場合には、現在書き込み中のデータの送出を終了し、前記電源補償回路によって電源供給が補償される期間に書き込み完了可能な書き込み優先データを送出しても良い。

【0024】

上記構成を備えることにより、電源遮断時であっても、例えばインク消費量データまたはインク残量データといった書き込みを優先すべきデータの書き込みを完了することができる。

【0025】

本発明の第3の態様に係る記憶システムにおいて、

前記制御装置に代えて前記記憶装置の記憶セルの全記憶領域に対する書き込みまたは読み出しを可能とするテスト信号を生成するテスト信号生成回路を有するテスト用制御装置を備え、

前記記憶装置はさらに

前記テスト信号の入力の有無を検出し、前記テストモード信号の入力を検出した際には、前記命令デコーダに対してテストモード命令を出力すると共に、前記命令デコーダによる前記テストモード命令の解析が終了するまで前記アドレスカウンタのカウントアップを禁止するテストモード制御装置を有し、

前記命令デコーダは、前記テストモード命令の解析後、前記入出力制御装置に対して前記記憶セルに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定すると共に前記データバスに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定するように要求し、

前記入出力制御装置は前記記憶セルに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定すると共に前記データバスに対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定しても良い。

【 0 0 2 6 】

上記構成を備えることにより、比較装置から識別情報が一致する旨の結果を受け取ることなく、命令デコーダをアクティブにすることが可能となり、入出力制御装置によって記憶セルに対するデータの書き込みまたは読み出しおよびデータバスの解放を実行することができる。また、命令デコーダによってテストモード命令の解析が終了するまでは、アドレスカウンタのカウントアップが禁止されるので、記憶セルの全領域に対してデータの書き込みまたは読み出しが可能となり、記憶セルの先頭位置からデータを書き込むことができる。この結果、記憶セルに格納されている識別情報の書き換えを実現することができる。さらに、記憶セルの先頭位置からデータを読み出すことができる。

【 0 0 2 7 】

本発明の第3の態様に係る記憶システムにおいて、テストモード時におけるデータ書き込み時には、前記テスト用制御装置は、先頭から書き込み命令、識別情報、書き込みデータの順に構成されているデータ列を前記データ信号線に送出し

て、前記記憶装置の記憶セルにおける記憶領域の先頭位置から所定位置までに前記識別情報を書き込んでも良い。

【 0 0 2 8 】

本発明の第 3 の態様に係る記憶システムにおいて、前記制御装置に代えて、前記記憶装置の記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索する識別情報検索回路と、前記識別情報検索回路により前記記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を取得した場合には、前記記憶装置における記憶セルの記憶領域の末尾位置に対応する書き込みデータの次に識別情報を有するデータ列を前記データ信号線に送出するテストモード時データ列送出回路とを有するテスト用制御装置を備え、

前記テスト用制御装置は、前記記憶装置の記憶セルにおける記憶領域の先頭位置から所定位置までに前記識別情報を書き込んでも良い。

【 0 0 2 9 】

上記構成を備えることにより、テストモード制御装置を備えることなく記憶装置の記憶セルに格納されている識別情報を書き換えることができる。

【 0 0 3 0 】

本発明の第 3 の態様に係る記憶システムにおいて、前記制御回路における前記クロック信号生成回路は、前記データ送出回路を介して書き込みコマンドを送出する時には、読み出しコマンドを送出する時よりもクロック信号の生成間隔を長くしても良い。かかる構成を備えることにより、データの書き込みに必要な時間を確保しつつ記憶装置に対するアクセス時間を短縮することができる。

【 0 0 3 1 】

本発明の第 3 の態様に係る記憶システムにおいて、さらに前記複数の記憶装置を収容し、前記各記憶装置をシリアルに接続すると共に一端が接地され且つ他端が前記制御回路に接続されている記憶装置検出信号線が配置されているモジュール基板を備え、前記制御回路は前記記憶装置検出信号線の値に基づいて全ての記憶装置がモジュール基板上に配置されているか否かを判定する記憶装置検出回路を備えても良い。

【 0 0 3 2 】

上記構成を備えることにより、記憶装置が適切にモジュール基板上に配置されているか否かを検出することができる。この態様は、例えば、インクジェットプリンタ用のインクカートリッジに上記記憶装置を備え、インクカートリッジが適切にインクカートリッジホルダに収容されているか否かを判断するために用いることができる。

【 0 0 3 3 】

本発明の第 3 の態様に係る記憶システムにおいて、前記制御回路の記憶装置検出回路は、前記記憶装置検出信号線が接地電圧を示す場合には全ての記憶装置が前記モジュール基板上に配置されていると判定しても良い。

【 0 0 3 4 】

本発明の第 3 の態様に係る記憶システムにおいて、前記制御回路の記憶装置検出回路は、前記記憶装置検出信号線が接地電圧以外の電圧を示す場合には少なくとも 1 つの記憶装置が前記モジュール基板上に配置されていないと判定しても良い。

【 0 0 3 5 】

本発明の第 3 の態様に係る記憶システムにおいて、前記記憶装置はインクカートリッジに備えられ、インクカートリッジに収容されているインク種に関連する種々のデータを格納しても良い。かかる構成を備えることにより、複数のインクカートリッジを用いるプリンタにおいて、特定のインクカートリッジを選択し、固有の情報を書き込むことができる。

【 0 0 3 6 】

本発明の第 4 の態様は、クロック信号線、データ信号線、およびリセット信号線とバス接続されていると共に各々が固有の識別情報を保有する複数の不揮発性の記憶装置の中から所望する記憶装置に対してアクセスする方法を提供する。本発明の第 4 の態様に係る方法は、

前記リセット信号線に対してリセット信号を出力し、

アクセスを所望する前記記憶装置の識別情報と、読み書き命令とを含むデータ列をクロック信号に同期させてデータ信号線に送出することを特徴として備える。かかる構成を備えることにより、第 1 の発明の態様と同様な効果を得ることが

できる。

【 0 0 3 7 】

本発明の第5の態様は、シーケンシャルにアクセスされる記憶領域を有し、その記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報が格納されている領域を有する記憶セルを有する記憶装置であって、クロック信号線と接続されているクロックバス、データ信号線と接続されているデータバス、およびリセット信号線と接続されているリセットバスを他の記憶装置と共有する記憶装置におけるアクセス要求処理方法を提供する。本発明の第5の態様に係るアクセス要求処理方法は、リセットバスにリセット信号を検出するとアドレスカウンタのカウンタ値を初期値にリセットし、データバスに送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報が一致するか否かを判定し、データバスに送出された識別情報と前記記憶セルに格納されている識別情報が一致すると判定した場合には、データバスに送出された読み書き命令を解析し、前記解析結果に基づいて前記データバスのデータ転送および前記記憶セルに対するデータ転送を制御し、アドレスカウンタのカウンタ値にしたがって前記記憶セルの所望の位置に対してデータを書き込み、あるいは、前記記憶セルからデータを読み出すことを特徴とする。

【 0 0 3 8 】

かかる構成を備えることにより、本発明の第1および第2の態様と同様の効果を得ることができる。

【 0 0 3 9 】

本発明の第6の態様は、シーケンシャルにアクセスされる記憶セルを有する不揮発性の記憶装置において記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を格納する方法を提供する。本発明の第6の態様に係る識別情報の格納方法は、リセット信号を検出したらアドレスカウンタのカウンタ値を初期値にリセットすると共にクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを禁止し、データバスに送出された書き込み命令に基づいて前記データバスのデータ転送方向を書き込み方向に設定すると共に前記記憶セルに対するデータ転送方向を書き込み方向に設定し、前記データ転送方向の設定終了後に、前記アドレスカウンタにおけるクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを許容し、前記ア

ドレスカウンタのカウント値にしたがって前記記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を書き込み、続いてデータを書き込むことを特徴とする。

【 0 0 4 0 】

上記構成を備えることにより、テストモード時において、識別情報および他のデータの書き込みを実行することができる。特に、記憶領域の先頭位置から識別情報を書き込むことができる。

【 0 0 4 1 】

本発明の第 7 の態様は、シーケンシャルにアクセスされる記憶セルを有する不揮発性の記憶装置において記憶セルの記憶領域に格納されているデータを先頭位置から読み出す方法を提供する。本発明の第 7 の態様に係るデータの読み出し方法は、リセット信号を検出したらアドレスカウンタのカウント値を初期値にリセットすると共にクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを禁止し、データバスに送出された読み出し命令に基づいて前記データバスのデータ転送方向を読み出し方向に設定すると共に前記記憶セルに対するデータ転送方向を読み出し方向に設定し、前記データ転送方向の設定終了後に、前記アドレスカウンタにおけるクロック信号に同期したカウンタ値のカウントアップを許容し、前記アドレスカウンタのカウント値にしたがって前記記憶セルの記憶領域に格納されているデータを先頭位置から読み出すことを特徴とする。

【 0 0 4 2 】

上記構成を備えることにより、テストモード時において、データの読み出しを実行することができる。

【 0 0 4 3 】

本発明の第 8 の態様は、シーケンシャルにアクセスされる記憶セルを有する不揮発性の記憶装置において記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を格納する方法を提供する。本発明の第 8 の態様に係る方法は、前記記憶装置の記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索し、前記記憶セルに格納されている前記識別情報と一致する識別情報を検索した場合には、前記検索した識別情報および書き込み命令を前記記憶装置に対して送出し

、前記記憶装置における記憶セルの記憶領域の末尾位置に対応する書き込みデータの次に前記識別情報を有するデータ列を前記記憶装置に対して送出し、アドレスカウンタのカウント値にしたがって、前記記憶セルの記憶領域の末尾位置までデータを書き込み、続いて前記記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに前記識別情報を書き込むことを特徴とする。

【 0 0 4 4 】

本発明の第 8 の態様に係る方法によれば、記憶装置が有する識別情報を知らない場合であっても、記憶装置が有する識別情報を探し当て、記憶セルの記憶領域の先頭位置から所定位置までに識別情報を書き込むことができる。したがって、記憶装置のリサイクル後に、記憶装置に対して新規な識別情報およびデータを容易に書き込むことができ、記憶装置の再利用を促進させることができる。

【 0 0 4 5 】

【発明の実施の形態】

以下、本発明に係る記憶装置を含む記憶システムについて以下の順序にて図面を参照しつつ、いくつかの実施例に基づいて説明する。

- A. 第 1 実施例に係る記憶システムの構成
- B. 第 1 実施例に係る記憶装置の構成
- C. 第 1 実施例における記憶システムの動作
- D. 第 2 実施例に係る記憶システムの構成および記憶装置の構成
- E. 第 3 実施例に従うテストモード時における記憶装置に対する識別情報（識別データ）の書き込み
- E. 第 4 実施例に従うテストモード時における記憶装置に対する識別情報（識別データ）の書き込み

【 0 0 4 6 】

- A. 第 1 実施例に係る記憶システムの構成：

図 1 を参照して第 1 実施例に係る記憶システムの概略構成について説明する。図 1 は第 1 実施例に係る複数の記憶装置およびホストコンピュータを含む記憶システムの構成例を示す説明図である。

【 0 0 4 7 】

本実施例に係る記憶システムは、ホストコンピュータ10と、メモリモジュール基板200上に配置されていると共にホストコンピュータ10によってアクセスが制御される5個の記憶装置20, 21, 22, 23, 24とを備えている。なお、各記憶装置20, 21, 22, 23, 24は、図14に示すようにインクジェットプリンタ用の5色のインクカートリッジC1、C2、C3、C4、C5にそれぞれ備えられているものとする。5色のインクカートリッジC1、C2、C3、C4、C5には、例えば、シアン、ライトシアン、マゼンタ、ライトマゼンタ、イエローの各色のインクが収容されている。また、本実施例における記憶装置は不揮発的に記憶内容を保持すると共に記憶内容を書き換え可能なEEPROMとする。

【0048】

図1では説明を容易にするために、記憶装置20, 21, 22, 23, 24のみが示されているが、既述のように本実施例に係る記憶装置20, 21, 22, 23, 24は、実際にはインクカートリッジC1、C2、C3、C4、C5に備えられている。

【0049】

各記憶装置20, 21, 22, 23, 24のデータ信号端子DT、クロック信号端子CT、リセット信号端子RTはデータバスDB、クロックバスCB、リセットバスRBを介してそれぞれ接続されている(図4参照)。ホストコンピュータ10とデータバスDB、クロックバスCB、リセットバスRBとはデータ信号線DL、クロック信号線CL、リセット信号線RLを介して接続されている。なお、これら信号線は、例えば、フレキシブル・フィード・ケーブル(FFC)として実現され得る。ホストコンピュータ10の電源正極端子VDDHと各記憶装置20, 21, 22, 23, 24の電源正極端子VDDMとは電源供給線VDLを介して接続されている。メモリモジュール基板200上には、各記憶装置20, 21, 22, 23, 24の電源負極端子VSSをシリアルに接続する電源負極信号線VSLが配置されている。電源負極信号線VSLの一端は接地されており、他端はカートリッジアウト信号線COLを介してホストコンピュータ10のカートリッジアウト検出端子COTと接続されている。

【0050】

ホストコンピュータ10は、その内部に図示しないクロック信号生成回路、リセット信号生成回路、電源監視回路、電源回路、電源補償回路、データ記憶回路および各回路を制御する制御回路を保有する制御装置であり、記憶装置20、21、22、23、24に対するアクセスを制御する。ホストコンピュータ10は、例えば、インクジェットプリンタの本体側に配置されており、インク消費量、インクカートリッジの装着時間といったデータを取得しデータ記憶回路に記憶する。

【0051】

ホストコンピュータ10の制御回路は、インクジェットプリンタの電源投入時、インクカートリッジの交換時、印刷ジョブの終了時、インクジェットプリンタの電源遮断時等に記憶装置20、21、22、23、24に対するアクセスを実行する。ホストコンピュータ10の制御回路は、記憶装置20、21、22、23、24へアクセスする場合には、リセット信号生成回路に対してリセット信号RSTの生成を要求する。したがって、停電、電源プラグが抜かれた場合にもリセット信号RSTが生成される。ホストコンピュータ10の電源補償回路は、電源の供給が遮断された場合にも所定の期間（例えば、0.3s）電源を供給する。この結果、停電、電源プラグが抜かれることによってデータ書き込み中の電源が遮断されても、上記所定期間の間に書き込みを優先すべきデータの書き込みを完了することができる。電源補償回路としては、例えば、コンデンサが用いられる。

【0052】

ホストコンピュータ10の制御回路は、電源回路を制御して正電源の出力を制御する。本実施例に係るホストコンピュータ10は、記憶装置20、21、22、23、24に対して、常時電源を供給しておらず、記憶装置20、21、22、23、24に対するアクセス要求が発生した場合にのみ、記憶装置20、21、22、23、24に対して正電源を供給する。

【0053】

ホストコンピュータ10から送出されるデータ列について図2および図3を参

照して説明する。図 2 は通常時にホストコンピュータ 1 0 から送出されるデータ列の一例を示す説明図である。図 3 はテストモード時にホストコンピュータ 1 0 から送出されるデータ列の一例を示す説明図である。

【 0 0 5 4 】

ホストコンピュータ 1 0 から送出されるデータ列は、通常時には、図 2 に示すように 3 ビットの識別データ部、1 ビットの読み出し／書き込みコマンド部、1 ビット～2 5 2 ビットの書き込み／読み出しデータ部を備える。一方、テストモード時には、ホストコンピュータ 1 0 から送出されるデータ列は、図 3 に示すように 1 ビットの書き込みデータ部、1 ビット～2 5 6 ビットの書き込みデータ部を備える。なお、書き込みデータ部の先頭から 3 ビットには識別データが配置されている。

【 0 0 5 5 】

ホストコンピュータ 1 0 のクロック信号生成回路は、記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 からデータを読み出す場合には、例えば、4 μ S 間隔のクロック信号 S C K を生成し、データ書き込み時には 3 m s 間隔のクロック信号 S C K を生成する。

【 0 0 5 6 】

B. 第 1 実施例に係る記憶装置の構成

次に、図 4 を参照して記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 の内部構成について説明する。図 4 は記憶装置 2 0 の内部回路構成を示すブロック図である。なお、個々の記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 の内部構成は、格納されている識別情報（識別データ）、固有のデータを除いて同一であるから以下の説明では代表的に記憶装置 2 0 の内部構成について説明する。

【 0 0 5 7 】

記憶装置 2 0 は、メモリアレイ 2 0 1、アドレスカウンタ 2 0 2、I D コンパレータ 2 0 3、オペレーションコードデコーダ 2 0 4、I/O コントローラ 2 0 5 および工場設定ユニット 2 0 6 を備えている。

【 0 0 5 8 】

メモリアレイ 2 0 1 は、所定容量、例えば、2 5 6 ビットの記憶領域を有し、

先頭から3ビットの記憶領域には識別データが格納され、先頭から4ビット目の記憶領域は無効領域とされている。上述のように、通常時、ホストコンピュータ10から送出されるデータ列の先頭3ビットには識別データが格納され、先頭から4ビット目には書き込み／読み出しコマンドが格納されている。したがって、先頭から5ビット目以降の記憶領域でなければデータの書き込みは行われず、メモリアレイ201の記憶領域がこのような構成を備えることによって先頭4ビットは読み出し専用の記憶領域となる。メモリアレイ201は、書き込みが優先されるべき情報、たとえば、インク消費量またインク残量、を書き込む領域を先頭5ビット目から有している。このような構成を備えることにより、電源スイッチが操作されることなく電源が遮断された場合にも、電源補償回路が電源供給を補償できる期間内に重要なデータをメモリアレイ201に書き込むことができる。

【0059】

アドレスカウンタ202は、工場設定ユニット206を介して供給されるクロック信号SCKに同期してそのカウンタ値をインクリメントする回路であり、メモリアレイ201と接続されている。カウンタ値とメモリアレイ201の記憶領域位置（アドレス）とは関連付けられており、アドレスカウンタ202のカウンタ値によってメモリアレイ201における書き込み位置または読み出し位置を指定することができる。アドレスカウンタ202はまた、リセット信号端子RTと接続されており、リセット信号RSTが入力されると、カウンタ値を初期値にリセットする。ここで、初期値はメモリアレイ201の先頭位置と関連付けられていればどのような値でも良く、一般的には0が初期値として用いられる。

【0060】

IDコンパレータ203は、クロック信号端子CT、データ信号端子DT、リセット信号端子RTと接続されており、データ信号端子DTを介して入力されたデータ列に含まれる識別データとメモリアレイ201に格納されている識別データとが一致するか否かを判定する。詳述すると、IDコンパレータ203は、リセット信号RSTが入力された後に入力される3ビット分のデータ、すなわち識別データを取得する。IDコンパレータ203は、データ列に含まれる識別データを格納する3ビットレジスタ（図示しない）、I/Oコントローラ205を介

してメモリアレイ201から取得した識別データを格納する3ビットレジスタ（図示しない）を有しており、両レジスタの値が一致するか否かによって識別データが一致するか否かを判定する。IDコンパレータ203は、両識別データが一致する場合には、アクセス許可信号ENをオペレーションコードデコーダ204に送出する。IDコンパレータ203は、リセット信号RSTが入力されるとレジスタの値をクリアする。なお、記憶装置20、および他の全記憶装置21、22、23、24のIDコンパレータ203には共通識別データ、例えば、本実施例では（1，1，1）が格納されている。この共通識別データを各記憶装置20，21，22，23，24のIDコンパレータが保有することにより、各記憶装置20，21，22，23，24に対して共通に書き込むべきデータの書き込みを同時に実行することができる。

【0061】

オペレーションコードデコーダ204は、I/Oコントローラ205、クロック信号端子CT、データ信号端子DTと接続されており、リセット信号RSTが入力された後に入力される4ビット目のデータ、すなわち書き込み／読み出しコマンドを取得する。オペレーションコードデコーダ204は、アクセス許可信号ENが入力されると、取得した書き込み／読み出しコマンドを解析してI/Oコントローラ205に対して書き込み処理要求または読み出し処理要求を送出する。オペレーションコードデコーダ204はまた、工場設定ユニット206とも接続されており、テストモード時には書き込み／読み出しコマンドの解析が終了すると解析終了通知を工場設定ユニット206に対して送出する。

【0062】

I/Oコントローラ205は、データ信号端子DT、メモリアレイ201と接続されており、オペレーションコードデコーダ204からの要求に従ってメモリアレイ201に対するデータ転送方向ならびにデータ信号端子DTに対する（データ信号端子DTと接続されている信号線の）データ転送方向を切り換え制御する。I/Oコントローラ205は、リセット信号端子RTとも接続されており、リセット信号RSTを受信する。I/Oコントローラ205にはメモリアレイ201から読み出したデータおよびメモリアレイ201に対して書き込みデータを

一時的に格納する第1のバッファメモリ（図示しない）と、データバスDBからのデータおよびデータバスDBへのデータを一時的に格納する第2のバッファメモリ（図示しない）を備えている。

【0063】

I/Oコントローラ205は、リセット信号RSTの入力により初期化され、初期化時には、メモリアレイ201に対するデータ転送方向を読み出し方向に設定し、データ信号端子DTと接続されている信号線をハイインピーダンスとすることでデータ信号端子DTに対するデータ転送を禁止する。この初期化時の状態は、オペレーションコードデコーダ204から書き込み処理要求または読み出し処理要求が入力されるまで維持される。したがって、リセット信号入力後にデータ信号端子DTを介して入力されるデータ列の先頭4ビットのデータはメモリアレイ201に書き込まれることはなく、一方で、メモリアレイ201の先頭4ビット（内4ビット目は無効データ）に格納されているデータは、IDコンパレータ203に送出される。この結果、メモリアレイ201の先頭4ビットは読み出し専用状態となる。

【0064】

工場設定ユニット206は、テスト信号端子TT、クロック信号端子CT、データ信号端子DTと接続されており、テスト信号が入力されるとテストモード処理を実行する。工場設定ユニット206は、テスト信号の入力がないときには受信したクロック信号SCKをそのままアドレスカウンタ202に転送し、テスト信号の入力があるときにはオペレーションコードデコーダ204から解析終了通知を受け取るまでアドレスカウンタ202に対するクロック信号SCKの転送を行わない。工場設定ユニット206は、オペレーションコードデコーダ204に対してテストモードコマンドを送出する。なお、テスト信号端子TTにはプルダウン抵抗が接続されており、通常時は非アクティブな端子とされている。

【0065】

C. 第1実施例における記憶システムの動作

図5～図8を参照して本実施例における記憶システムの動作について説明する。図5は記憶装置20、21、22、23、24にアクセスする際にホストコン

コンピュータ 10 によって実行される処理ルーチンを示すフローチャートである。図 6 はホストコンピュータ 10 によってアクセスされた際に記憶装置 20, 21, 22, 23, 24 の各構成回路によって実行される処理ルーチンを示すフローチャートである。図 7 はデータ読み出し時におけるリセット信号 RST、クロック信号 SCK、データ信号 CDA およびアドレスカウンタ値の時間的關係を示すタイミングチャートである。図 8 はデータ書き込み時におけるリセット信号 RST、クロック信号 SCK、データ信号 CDA およびアドレスカウンタ値の時間的關係を示すタイミングチャートである。

【0066】

ホストコンピュータ 10 の制御回路は、カートリッジアウト信号線 COL の入力値 CO が 0 となるまで待機する（ステップ S100: No）。すなわち、全てのインクカートリッジが正しくインクカートリッジホルダに収容されている場合には、電源負極信号線 VSL がシリアルに接続されて接地されるのでカートリッジアウト信号線 COL の入力値 CO は接地電圧（例えば、約 0 ボルト）を示すからである。これに対して、たとえ、1 個のインクカートリッジでもインクカートリッジホルダに正しく収容されていない場合には、電源負極信号線 VSL はシリアルに接続されないので、接地されず、制御回路の回路電圧に対応する値がカートリッジアウト信号線 COL 上に現れる。但し、本実施例ではノイズ等の影響を排除するため、所定のしきい値を基準にして 2 値化している。したがって、カートリッジアウト信号線 COL の入力値 CO は 0 か 1 を取る。

【0067】

ホストコンピュータ 10 の制御回路は、カートリッジアウト信号線 COL の入力値 CO が 0 を取ると（ステップ S100: Yes）、図 7 および図 8 に示すように、電源供給線 VDL を介して電源電圧を記憶装置 20, 21, 22, 23, 24 の電源正極端子 VDDM に供給し（VDD=1）、リセット信号生成回路にリセット・ロー信号を生成させて（RST=0 にセット）リセット信号線 RL を介してリセットバス RB に送出する（ステップ S110）。すなわち、インクカートリッジがインクカートリッジホルダに正しく収容されない限り、記憶装置 20, 21, 22, 23, 24 に対しては電源電圧が供給されない。なお、リセッ

ト信号 RST はアクティブ・ローであるものとし、本明細書中にて用いられるリセット信号 RST が生成される、入力されるといった用語は、特に断らない限りリセット・ロー信号を意味するものとする。

【0068】

ホストコンピュータ 10 は、続いて図 7 および図 8 に示すようにリセット信号生成回路に $RST = 1$ とさせてリセット信号 RST をハイに設定する（ステップ S120）。ホストコンピュータ 10 の制御回路は、アクセスを所望するインクカートリッジ（記憶装置 20, 21, 22, 23, 24）の識別データ（ID データ）を発行する（ステップ S130）。発行された ID データは、図 7 および図 8 に示すようにクロック信号 SCK の立ち上がりエッジに同期されてデータ信号線 DL を介してデータバス DB に転送される。ホストコンピュータ 10 の制御回路は、発行した ID データが（1, 1, 1）であるか否かを判定する（ステップ S140）。既述のように、ID データ（1, 1, 1）は全ての記憶装置 20, 21, 22, 23, 24 の ID コンパレータに予め格納されている識別データであり、発行された ID データが（1, 1, 1）の場合には、全ての記憶装置 20, 21, 22, 23, 24 に対して同時にデータの書き込みを実行することができる。

【0069】

ホストコンピュータ 10 の制御回路は、ID データ =（1, 1, 1）であると判定した場合には（ステップ S140：Yes）、書き込みコマンドを発行する（ステップ S150）。発行された書き込みコマンドは、図 7 および図 8 に示すようにリセット信号 RST がローからハイに切り替えられた後の 4 つ目のクロック信号 SCK の立ち上がりエッジに同期されてデータ信号線 DL を介してデータバス DB に転送される。ホストコンピュータ 10 の制御回路は、クロック信号生成回路に対してクロック信号 SCK の速度を遅く、すなわち、クロック信号 SCK の生成間隔を長くするよう要求する（ステップ S160）。EEPROM に対してデータを書き込みために必要な時間は、例えば、3 ms 程度であり、データ読み出しに必要な時間は、例えば、4 μ s 程度である。したがって、データ書き込み時には、データ読み出しに必要な時間の約 1000 倍程度の時間を要する。

そこで、本実施例では、データ書き込みコマンドが発行されるまでは速いクロック信号速度にて記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 に対してアクセスし、データ書き込み処理時にはクロック信号速度を遅くすることで、アクセス時間を短縮すると共に確実なデータの書き込みを実現する。

【0070】

ホストコンピュータ 1 0 の制御回路は、発行された I D データが (1, 1, 1) でないと判定した場合には (ステップ S 1 4 0 : N o) 、読み出しコマンド (Read) または、書き込みコマンド (Write) のいずれかを発行する (ステップ S 1 7 0) 。発行されたコマンドは、データ信号線 D L を介してデータバス D B に転送される。発行したコマンドが書き込みコマンドの場合には (ステップ S 1 7 0 : Write) 、ホストコンピュータ 1 0 の制御回路は、クロック信号速度を遅らせる (ステップ S 1 6 0) 。一方、発行したコマンドが読み出しコマンドの場合には (ステップ S 1 7 0 : Read) クロック信号速度を維持する。

【0071】

ホストコンピュータ 1 0 の制御回路は、書き込みを所望するメモリアレイ 2 0 1 のアドレス (位置) に対応する数のクロック信号パルスを発行する (ステップ S 1 8 0) 。すなわち、本実施例における記憶装置 2 0 はシーケンシャルアクセスタイプの記憶装置であるから、書き込みを所望するアドレスに対応する数のクロック信号パルスを発行し、アドレスカウンタ 2 0 2 のカウンタ値を所定のアドレスに対応するカウント値までインクリメントしなければならない。ホストコンピュータ 1 0 の制御回路は、最後に、リセット信号生成回路にリセット・ロー信号を生成させて (R S T = 0 にセット) リセット信号線 R L を介してリセットバス R B に送出して記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 に対するアクセスを完了する。このように、リセット信号 R S T (リセット・ロー信号) の送出によりアクセスを完了し、また、電源遮断時にもリセット信号 R S T を送出するので、データ書き込み中に電源が遮断された場合でも少なくとも書き込みを終えたデータの書き込み処理を正常に完了することができる。

【0072】

次に、図 6 を参照してホストコンピュータ 1 0 によってアクセスされた際に記

憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 の各構成回路によって実行される処理を説明する。なお、本説明においても記憶装置 2 0 を代表的に用いて説明する。

【 0 0 7 3 】

記憶装置 2 0 の工場設定ユニット 2 0 6 は、テスト信号の入力があるか (TEST=1) ないか (TEST=0) を判定する (ステップ S 2 0 0)。工場設定ユニット 2 0 6 がテスト信号の入力があると判定した場合には (ステップ S 2 0 0 : No)、後述する工場設定処理が別途実行される。

【 0 0 7 4 】

工場設定ユニット 2 0 6 がテスト信号の入力はないと判定した場合には (ステップ S 2 0 0 : Yes)、上述したホストコンピュータ 1 0 から送られる各種信号に基づいて記憶装置 2 0 の各構成装置が作動する。以下、図 7 および図 8 を参照してホストコンピュータ 1 0 が送出する信号出力タイミングに従って記憶装置 2 0 の動作を説明する。

【 0 0 7 5 】

リセット・ロー信号がリセットバス RB に入力されると、アドレスカウンタ 2 0 2 はカウンタ値を初期値 (0) にリセットする (ステップ S 2 1 0)。また、ID コンパレータ 2 0 3、I/O コントローラ 2 0 5 も初期化される。すなわち、ID コンパレータ内の 2 つのレジスタがクリアされ、I/O コントローラ 2 0 5 はメモリアレイ 2 0 1 に対するデータ転送方向を読み出し方向に設定すると共にデータ信号端子 DT と接続されている信号線をハイインピーダンスにしてデータ転送を禁止する。

【 0 0 7 6 】

既述のように、ホストコンピュータ 1 0 は、リセット信号 RST がローからハイに切り替わると、クロック信号 SCK の立ち上がりエッジに同期させて各種データを送出する。アドレスカウンタ 2 0 2 は、同じくリセット信号 RST がローからハイに切り替わると、クロック信号 SCK の立ち上がりエッジに同期してカウンタ値を初期値から 1 つずつインクリメントする。

【 0 0 7 7 】

ID コンパレータ 2 0 3 は、リセット信号 RST がローからハイに切り替えら

れた後の3つのクロック信号SCKの立ち上がりエッジに同期してデータバスDBに送出されたデータ、すなわち、3ビットのIDデータを取得して第1の3ビットレジスタに格納する（ステップS220a）。これと同時にIDコンパレータ203は、アドレスカウンタ202のカウンタ値00、01、02によって指定されるメモリセル201のアドレスからデータを取得し、すなわち、メモリセル201に格納されている識別データを取得して、第2の3ビットレジスタに格納する（ステップS220b）。

【0078】

IDコンパレータ203は、第1、第2レジスタに格納されたIDデータ（識別データ）が一致するか否かを判定する（ステップS230）。さらに、IDコンパレータ203は、予め保有している共通IDデータと第1レジスタに格納されているIDデータとが一致するか否かも判定する。IDコンパレータ203は、IDデータが一致しないと判定した場合には（ステップS230：No）、ホストコンピュータ10によるメモリアレイ201に対するアクセスは許容されず、記憶装置20におけるアクセス処理は終了する。かかる場合には、他の記憶装置21、22、23、24のいずれかに対するアクセスが許容される。

【0079】

一方、IDコンパレータ203は、IDデータは一致すると判定した場合には（ステップS240）、オペレーションコードデコーダ204に対してアクセス許可信号ENを送出する。かかる場合には複数の記憶装置20、21、22、23、24のうち記憶装置20のみが、あるいは、IDデータが（1，1，1）の場合には全ての記憶装置20、21、22、23、24のメモリアレイに対するアクセスが許可されることとなる。アクセス許可信号ENを受信したオペレーションコードデコーダ204は、リセット信号RSTのローからハイへの切り替わり後の4つ目のクロック信号SCKの立ち上がりエッジに同期してデータバスに送出された読み出し／書き込みコマンドを取得して書き込み命令あるか否かを判定する（ステップS240）。

【0080】

オペレーションコードデコーダ204は、書き込みデータであると判定した場

合には（ステップ S 2 4 0 : Y e s）、I/Oコントローラ 2 0 5 に対して書き込み命令を送出する。書き込み命令を受信した I/Oコントローラ 2 0 5 は、メモリセル 2 0 1 に対するデータ転送方向を書き込み方向に変更し、データ端子 D T と接続されている信号線のハイインピーダンス設定を解除してデータ転送を許容する（ステップ S 2 5 0）。この状態では、データバスに送出された書き込みデータは、クロック信号 S C K に同期して順次カウントアップされるアドレスカウンタ 2 0 2 のカウンタ値によって指定されるメモリアレイ 2 0 1 のアドレス（位置）に 1 ビットづつシーケンシャルに格納されていく。本実施例に係る記憶装置 2 0 は、このようにシーケンシャルにアクセスされるので、ホストコンピュータ 1 0 から送出された書き込みデータは、書き換えを所望するアドレスに対応するデータを除いて、メモリアレイ 2 0 1 に現在格納されているデータと同一の値（0 または 1）を有している。すなわち、メモリアレイ 2 0 1 における書き換えられないアドレスのデータは、同一の値によって上書きされる。

【 0 0 8 1 】

オペレーションコードデコーダ 2 0 4 は、書き込みデータでないと判定した場合には（ステップ S 2 4 0 : N o）、I/Oコントローラ 2 0 5 に対して読み出し命令を送出する。読み出し命令を受信した I/Oコントローラ 2 0 5 は、メモリセル 2 0 1 に対するデータ転送方向を読み出し方向に変更し、データ端子 D T と接続されている信号線のハイインピーダンス設定を解除してデータ転送を許容する。（ステップ S 2 6 0）。この状態では、メモリアレイ 2 0 1 に格納されているデータは、クロック信号 S C K に同期して順次インクリメントされるアドレスカウンタ 2 0 2 のカウンタ値によって指定されるアドレス（位置）の順にシーケンシャルに読み出され、I/Oコントローラ 2 0 5 の第 1 のバッファメモリに順次上書きされていく。

【 0 0 8 2 】

すなわち、最後に読み出されたアドレスのデータ（ホストコンピュータ 1 0 によって指定されたアドレス位置のデータ）のみが最終的に I/Oコントローラ 2 0 5 の第 2 のバッファメモリに保持される。I/Oコントローラ 2 0 5 は、第 2 のバッファメモリに保持されている読み出しデータをデータ端子 D T を介してデ

ータバスDBに送出し、ホストコンピュータ10に転送する。

【0083】

最後に、リセット・ロー信号が入力されると、アドレスカウンタ202、IDコンパレータ203、I/Oコントローラ205は初期化され、データの書き込みまたは読み出しが終了される。なお、読み出しまたは書き込みデータは1ビット単位で確定されており、リセット・ロー信号の再入力データの確定に必要な動作ではない。さらに、既述のように、リセット信号RSTは電源遮断時にも出力されるので、たとえデータの書き込みの最中に偶発的に電源が遮断されても、その時点で書き込みの完了しているデータについては書き込みが終了され、また、本実施例では1ビット単位でデータが書き込まれるので、書き込みの完了しているデータについてはデータ化け等の問題を回避することができる。

【0084】

さらに、電源遮断時には電源補償回路によって所定期間は電源供給が補償されると共に、データの書き込みに際しては、インク残量またはインク消費量といった書き込み優先データから順次書き込まれていく。したがって、複数の記憶装置20、21、22、23、24に対して書き込みが必要な場合にも、全ての記憶装置に対して書き込み優先データの書き込みを完了することができる。

【0085】

D. 第2実施例に係る記憶システムおよび記憶装置の構成：

図9および図10を参照して第2実施例に係る記憶システムおよび記憶装置の内部構成について説明する。図9は第2実施例に係る複数の記憶装置およびホストコンピュータを含む記憶システムの構成例を示す説明図である。図10は第2実施例に係る記憶装置の内部回路構成を示すブロック図である。

【0086】

第2実施例に係る記憶システムは、システムを構成する記憶装置40、41、42、43、44がTESTモード用のテスト信号端子TTを備えない点に特徴を有する。なお、記憶システムの他の構成は第1実施例に係る記憶システムの構成と同様であるから同一の符号を付してその説明を省略する。図10を参照して記憶装置40の内部構成を説明する。記憶装置40は、テスト信号端子TTを有

しない他、第 1 実施例に係る記憶装置 2 0 が備える工場設定ユニット 2 0 6 に相当する回路も備えない。すなわち、工場設定ユニットは、記憶装置 4 0 に対して後述する第 3 実施例に従う方法にて識別情報およびデータを書き込みために必要な回路であるから、第 4 実施例に従う方法にて識別情報およびデータを書き込む場合には不要な回路である。したがって、第 2 実施例では、工場設定ユニット 2 0 6 に相当する回路を備えない記憶装置 4 0 を例示した。なお、テスト信号端子 T T および工場設定ユニット 2 0 6 を備えない他は、他の回路構成は第 1 実施例に係る記憶装置 2 0 の構成と同様であるから、同一の符号を付してその説明を省略する。さらに、第 2 実施例に係る記憶システムおよび記憶装置 4 0 の動作についても第 1 実施例に係る記憶システムおよび記憶装置 2 0 の動作と同様であるからその説明を省略する。

D. 第 3 実施例に従うテストモード時（工場設定処理時）における記憶装置に対する識別データの書き込み

次に、第 3 実施例に従うテストモード時における記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 に対する識別データ並びに初期書き込みデータの書き込み処理について図 1 1 および図 1 2 を参照して説明する。図 1 1 は第 3 実施例に従うテストモード時書き込み処理の流れを示すフローチャートである。図 1 2 は第 3 実施例に従うテストモード時書き込み処理を実施する際のテスト用ホストコンピュータと記憶装置の接続状態の一例を示すフローチャートである。

【 0 0 8 7 】

なお、第 3 実施例に従うテストモード時書き込み／読み出し処理が適用され得る記憶装置の構成は第 1 実施例に従う記憶システムにおける記憶装置の構成と同一であるから同一の符号を付してその説明を省略する。また、第 3 実施例に従う処理は、インクカートリッジ製造時にインクカートリッジに記憶装置 2 0 を装着した状態で、あるいは、インクカートリッジを回収した後に記憶装置 2 0 を取り外した状態で、図 1 2 に示すように、記憶装置 2 0 の各端子 C T、D T、R T、T T（プローブ）に対してホストコンピュータ 1 0（または専用のテスト用ホストコンピュータ）からの信号線を一対一に接続することによって実行され得る。

【 0 0 8 8 】

ホストコンピュータ100から記憶装置20に対してTEST信号を送出した後、すなわち、図6に示すフローチャートにおいて工場設定処理へ処理が移行した後に本処理は開始する。工場設定ユニット206は、入力されたクロック信号SCKをアドレスカウンタ202に転送せず、アドレスカウンタ202におけるカウンタ値のカウントアップを禁止する（ステップS300）。工場設定ユニット206は、IDコンパレータ203からのアクセス許可信号ENなしでもオペレーションコードデコーダ204をアクティブ状態とし、テスト信号の入力後、データバスDBに最初に送出されたデータ（コマンド）を取得させる、テストモードコマンドをオペレーションコードデコーダ204に対して送出する（ステップS310）。テストモード時にデータバスDBに入力されるデータ列は図3に示すとおりであり、オペレーションコードデコーダ204が取得するコマンドは書き込みコマンドまたは読み出しコマンドである。

【0089】

オペレーションコードデコーダ204は、取得したコマンドを解析し、I/Oコントローラ205に対してメモリアレイ201に対するデータ転送方向を書き込み方向または読み出し方向に設定し、また、データバスDBとI/Oコントローラ205とを結ぶ信号線をデータ転送可能状態に設定するように要求する（ステップS320）。

【0090】

オペレーションコードデコーダ204は、コマンド解析が終了すると、工場設定ユニット206に対してコマンド解析の終了を通知し、これを受けた工場設定ユニット206は、入力されたクロック信号SCKをアドレスカウンタ202に転送する（ステップS330）。オペレーションコードデコーダ204による解析結果が書き込みコマンドである場合には（ステップS340: Write）、データバスDBに送出されたデータはアドレスカウンタ202はカウンタ値によって指定されるアドレスに順次書き込まれる（ステップS350）。したがって、書き込みコマンドに続くデータをメモリアレイ201のアドレス00から書き込むことが可能となり、書き込みコマンドに続く3ビットのデータに識別データを持たせることによりメモリアレイ201の先頭領域3ビットに識別データを書き込

むことができる。

【0091】

テスト用ホストコンピュータ100は、メモリアレイ201のデータを読み出し（ステップS360）、送出したデータと一致するか否かを判定する（ステップS370）。テスト用ホストコンピュータ100は、両データが一致すると判定した場合には（ステップS370：Yes）、正しく書き込みが終了したと判断して工場設定処理を終了する。一方、テスト用ホストコンピュータ100は、両データが一致しないと判定した場合には（ステップS370：No）、再度データの書き込みを実行する。

【0092】

一方、オペレーションコードデコーダ204による解析結果が書き込みコマンドである場合には（ステップS340：Read）、アドレスカウンタ202はカウンタ値によって指定されたアドレスまで順次データが読み出され、指定されたアドレスのデータがデータバスDBを介してホストコンピュータ10に送出される（ステップS380）。

【0093】

E. 第4実施例に従うテストモード時（工場設定処理時）における記憶装置に対する識別データの書き込み

続いて、第4実施例に従うテストモード時書き込み処理の流れについて図13および図14を参照して説明する。図13は第4実施例に従うテストモード時書き込み処理の流れを示すフローチャートである。図14は第3実施例に従うテストモード時書き込み処理を実施する際のテスト用ホストコンピュータと記憶装置の接続関係の一例を示す説明図である。なお、本実施例が適用され得る記憶装置の構成は第2実施例にかかる記憶装置40の構成と同様であるから同一の符号を付してその説明を省略する。本処理では図10に示すように、対象となる記憶装置40がテスト用端子TT、IDコンパレータ203によるIDチェックを無効にするために工場設定ユニット206を備える必要がない点に特徴を有する。

【0094】

また、第4実施例に従う処理は、インクカートリッジ製造時にインクカートリ

ッジに記憶装置 2 0 を装着した状態で、あるいは、インクカートリッジを回収した後に記憶装置 2 0 を取り外した状態で、図 1 4 に示すように、記憶装置 4 0 の各端子 C T、D T、R T（プローブ）に対してホストコンピュータ 1 0（または専用のテスト用ホストコンピュータ）からの信号線を一対一に接続することによって実行され得る。

【 0 0 9 5 】

先ず、テスト用ホストコンピュータ 1 0 0 は、任意の I D データを順次発行し（ステップ S 4 0 0）、メモリアレイ 2 0 1 が有する識別データと一致するまでデータバス D B を介して I D コンパレータ 2 0 3 に入力する（ステップ S 4 1 0 : N o）。本実施例では I D データ、識別データとして 3 ビットのデータを用いているので、その組み合わせは 8 通りである。

【 0 0 9 6 】

テスト用ホストコンピュータ 1 0 0 における識別データと I D データとが一致するか否かの判定は、例えば、以下のように実現することができる。先ず、I D コンパレータ 2 0 3 からアクセス許可信号 E N が転送されない条件下にて書き込み／読み出しコマンドを受信すると、全てのデータが 1 または 0 のデータ列のデータバス D B への送出を I / O コントローラ 2 0 5 に対して要求するように、オペレーションコードデコーダ 2 0 4 を設定しておく。テスト用ホストコンピュータ 1 0 0 は、取得した読み出しデータが全て 1 または全て 0 の場合には、送出した I D データと記憶装置 4 0 0 の識別情報が不一致であると判定し、再度、I D データを記憶装置 4 0 0 に対して送出する。一方、テスト用ホストコンピュータ 1 0 0 は、取得した読み出しデータが全て 1 または全て 0 でない場合には、送出した I D データと記憶装置 4 0 0 の識別情報とが一致したと判定する。したがって、テスト用ホストコンピュータ 1 0 0 は、I D データと記憶装置 4 0 0 の識別情報とが一致するまで、記憶装置 4 0 0 に対して I D データを送出し、データバス D B に送出されたデータを取得する処理を繰り返し実行する。

【 0 0 9 7 】

テスト用ホストコンピュータ 1 0 0 は、メモリアレイ 2 0 1 が有する識別データと I D データが一致し（ステップ S 4 1 0 : Y e s）、I D コンパレータ 2 0

3からのアクセス許可信号ENを検出すると、メモリアレイ201の容量と同容量のデータをメモリアレイ201に書き込む(S420)。本実施例ではメモリアレイ201は256ビットの容量を有しているので、書き込み可能な5ビット目から256ビット目まで252ビットの容量のデータを書き込む。テスト用ホストコンピュータ100は、続いて257~259ビットの3ビット容量のデータ(識別データ)をメモリアレイ201に書き込む(ステップS430)。メモリアレイ201のアドレスのうち256ビット目まではすでに書き込みが完了しているので、新たに書き込まれるデータはメモリアレイ201の先頭1~3ビット目に書き込まれる。この結果、メモリアレイ201の先頭3ビットに識別データが書き込まれる。

【0098】

なお、送出したIDデータと記憶装置400の識別情報とが一致するか否かの判定に際しては、テスト用ホストコンピュータ100がIDコンパレータ203のアクセス許可信号ENを監視するようにしても良い。IDコンパレータ203には、IDデータと識別情報とが一致した際には、アクセス許可信号ENを送出するからである。

【0099】

この方法によれば、例えば、回収されたインクカートリッジから記憶装置20取り出すような場合にも、記憶装置400の識別データがどのような値であったかを知ることなく、メモリアレイ201を上書きして、新たな識別データを書き込むことができる。また、記憶装置400に工場設定ユニット206を含ませる必要がなくなり、記憶装置400を構成する回路数を低減することができる。

【0100】

以上説明したように、第1~第4実施例に係る記憶装置20および記憶システムによれば、記憶装置20、21、22、23、24のメモリアレイの先頭位置から3ビットの領域に識別データを格納するので、複数の記憶装置20、21、22、23、24の中から所望の記憶装置を選択することができる。また、識別データが格納されている領域は、通常時には、読み出し専用となるが、テストモード時には書き込みを実施することができるので、容易に識別データの書き換え

を実行することができる。このことは、例えば、本実施例のように記憶装置 2 0 , 2 1 , 2 2 , 2 3 , 2 4 をインクカートリッジに備えた場合に、使用済みインクカートリッジから記憶装置 2 0 , 2 1 , 2 2 , 2 3 , 2 4 を取り外し、再利用する際の識別データの書き込みを容易にする。この結果、記憶装置 2 0 , 2 1 , 2 2 , 2 3 , 2 4 の再利用を促進することができる。

【 0 1 0 1 】

以上、実施例に基づき本発明に係る記憶装置および記憶システムを説明してきたが、上記した発明の実施の形態は、本発明の理解を容易にするためのものであり、本発明を限定するものではない。本発明は、その趣旨並びに特許請求の範囲を逸脱することなく、変更、改良され得ると共に、本発明にはその等価物が含まれることはもちろんである。

【 0 1 0 2 】

上記実施例では、記憶装置 2 0 として E E P R O M を用いて説明したが、格納データを不揮発的に維持することができると共に、格納データを書き換え可能な記憶装置であれば E E P R O M に限られない。

【 0 1 0 3 】

上記実施例では、優先書き込みデータとしてインク残量データおよびインク消費量データを例示しているが、これらデータに代えてあるいはこれらデータに加えて他のデータを優先書き込みデータとしても良い。

【 0 1 0 4 】

上記実施例では、メモリアレイ 2 0 1 の先頭 3 ビットに識別データを格納しているが、識別データの容量は識別すべき記憶装置の数によって適宜変更され得る。また、メモリアレイ 2 0 1 の容量は 2 5 6 ビットに限定されるものでなく、格納すべきデータ量に応じて適宜変更され得る。

【 0 1 0 5 】

上記実施例では、5 つの記憶装置 2 0 , 2 1 , 2 2 , 2 3 , 2 4 を 5 色 (5 個) の独立したインクカートリッジに備えた場合について説明したが、本実施例に係る記憶装置 2 0 は、2 色 ~ 4 色、あるいは 6 色以上のインクカートリッジに対しても適用することができる。

【 0 1 0 6 】

上記実施例では、インクジェットプリンタ用のインクカートリッジにインクカートリッジ情報を格納するための記憶装置として本実施例に係る記憶装置 2 0 を説明したが、本実施例に係る記憶装置 2 0 は他の態様にて用いられ得ることは言うまでもない。すなわち、複数の記憶装置を用いるシステムにおいて、特定の記憶装置に対してアクセスするためにメモリアレイ 2 0 1 の先頭 3 ビットに識別データを格納しているが、識別データの容量は識別すべき記憶装置の数によって適宜変更され得る。また、メモリアレイ 2 0 1 の容量は 2 5 6 ビットに限定されるものでなく、格納すべきデータ量に応じて適宜変更され得る。

【図面の簡単な説明】

【図 1】

第 1 実施例に係る複数の記憶装置およびホストコンピュータを含む記憶システムの構成例を示す説明図である。

【図 2】

通常時にホストコンピュータ 1 0 から送出されるデータ列の一例を示す説明図である。

【図 3】

テストモード時にホストコンピュータ 1 0 から送出されるデータ列の一例を示す説明図である。

【図 4】

第 1 実施例に従う記憶装置 2 0 の内部回路構成を示すブロック図である。

【図 5】

記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 にアクセスする際にホストコンピュータ 1 0 によって実行される処理ルーチンを示すフローチャートである。

【図 6】

ホストコンピュータ 1 0 によってアクセスされた際に記憶装置 2 0, 2 1, 2 2, 2 3, 2 4 の各構成回路によって実行される処理ルーチンを示すフローチャートである。

【図 7】

データ読み出し時におけるリセット信号 R S T、クロック信号 S C K、データ信号 C D A およびアドレスカウンタ値の時間的關係を示すタイミングチャートである。

【図 8】

データ書き込み時におけるリセット信号 R S T、クロック信号 S C K、データ信号 C D A およびアドレスカウンタ値の時間的關係を示すタイミングチャートである。

【図 9】

第 2 実施例に係る複数の記憶装置およびホストコンピュータを含む記憶システムの構成例を示す説明図である。

【図 1 0】

第 2 実施例に係る記憶装置 4 0 の内部回路構成を示すブロック図である。

【図 1 1】

第 3 実施例に従うテストモード時書き込み処理の流れを示すフローチャートである。

【図 1 2】

第 3 実施例に従うテストモード時書き込み処理を実施する際のテスト用ホストコンピュータと記憶装置の接続關係の一例を示す説明図である。

【図 1 3】

第 4 実施例に従うテストモード時書き込み処理の流れを示すフローチャートである。

【図 1 4】

第 4 実施例に従うテストモード時書き込み処理を実施する際のテスト用ホストコンピュータと記憶装置の接続關係の一例を示す説明図である。

【図 1 5】

第 1 実施例において記憶装置がインクカートリッジに適用される一例を示す説明図である。

【符号の説明】

1 0 … ホストコンピュータ

100…テスト用ホストコンピュータ100

20, 21, 22, 23, 24…記憶装置

40, 41, 42, 43, 44…記憶装置

200…メモリモジュール

201…メモリアレイ

202…アドレスカウンタ

203…IDコンパレータ

204…オペレーションコードデコーダ

205…I/Oコントローラ

206…工場設定ユニット

VDL…電源電圧供給線

VDDH…電源正極端子

VDDM…電源正極端子

CL…クロック信号線

DL…データ信号線

RL…リセット信号線

CB…クロックバス

DB…データバス

RB…リセットバス

VSC…電源負極信号線

COL…カートリッジアウト信号線

COT…カートリッジアウト検出端子

CT…クロック信号端子

DT…データ信号端子

TT…テスト信号端子

RT…リセット信号端子

SCK…クロック信号

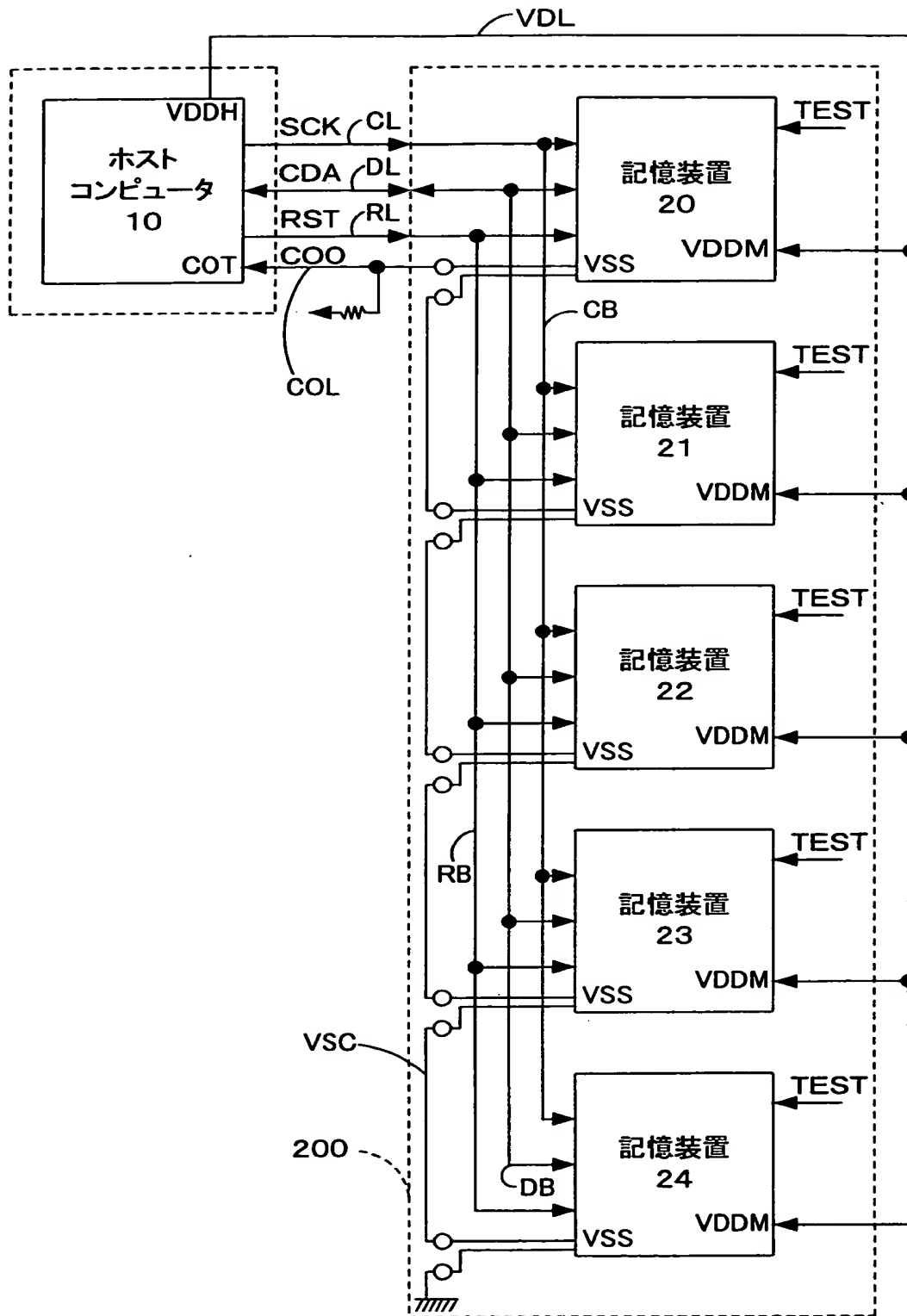
CDA…データ信号

RST…リセット信号

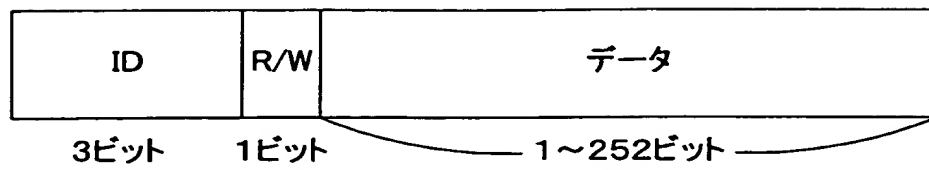
COO…カートリッジアウト信号

【書類名】 図面

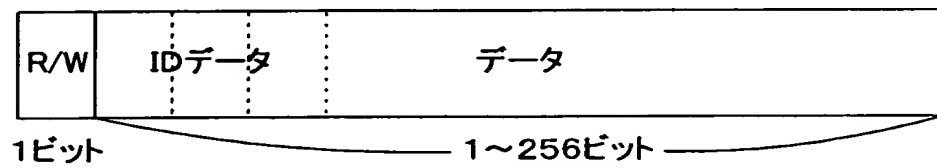
【図 1】



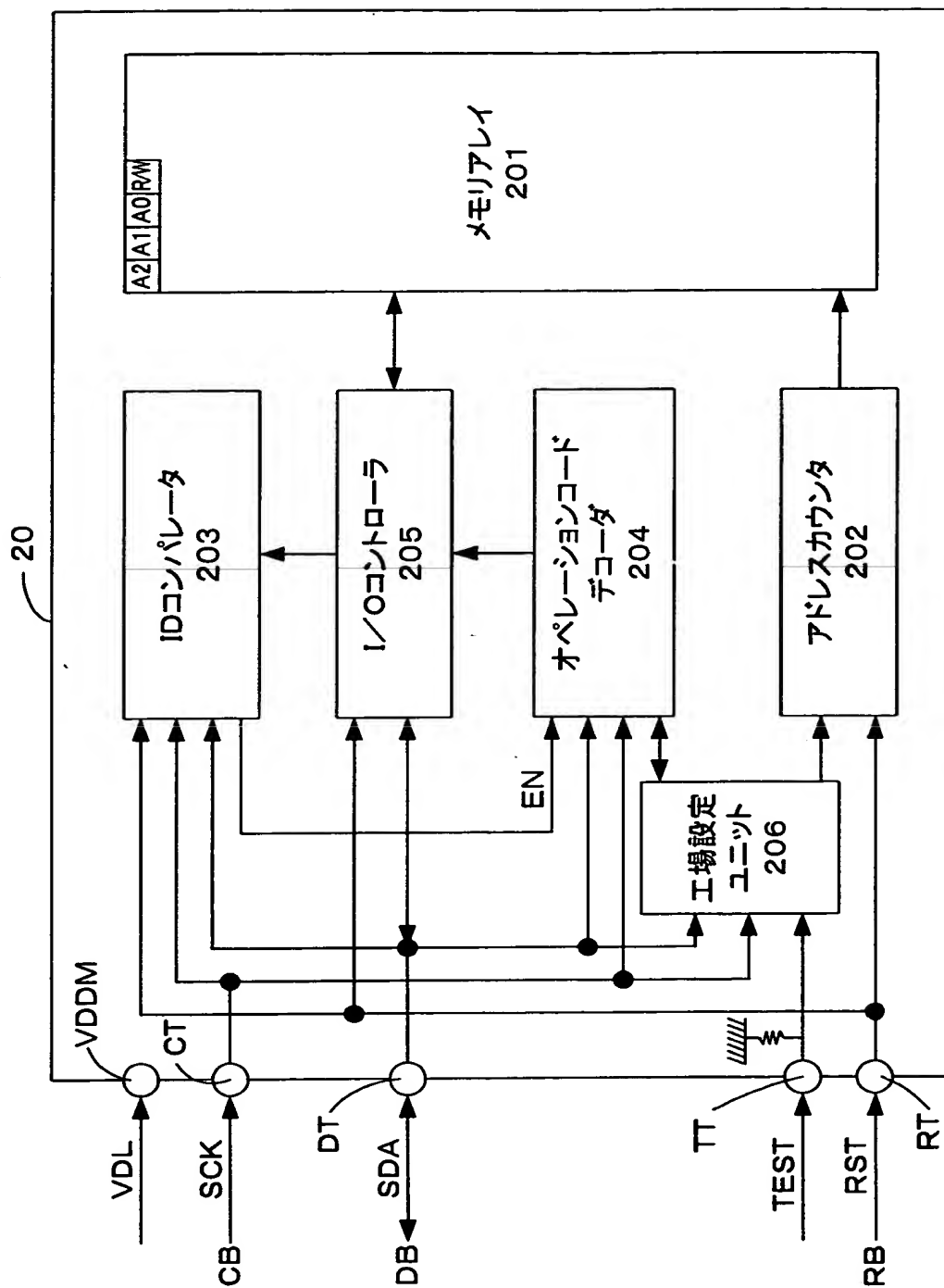
【図 2】



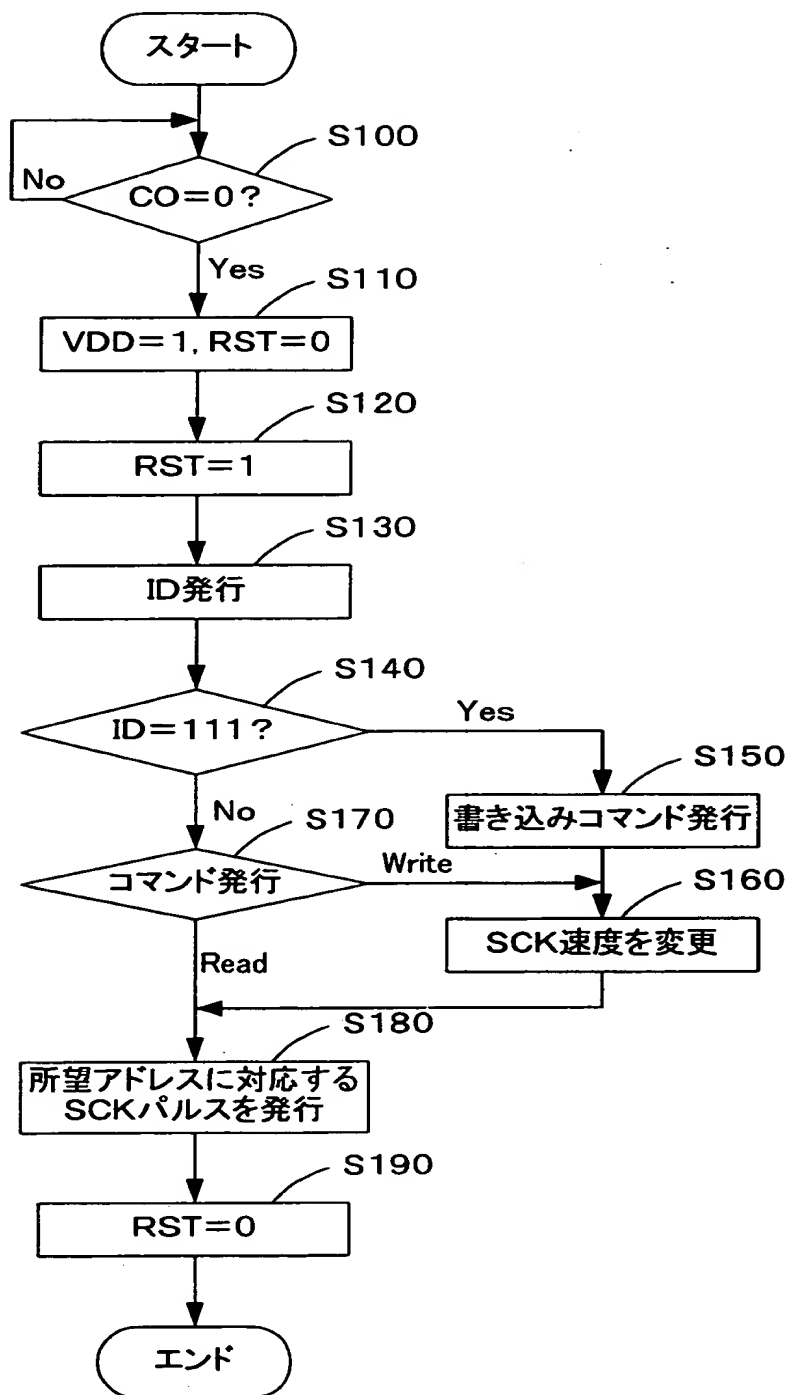
【図 3】



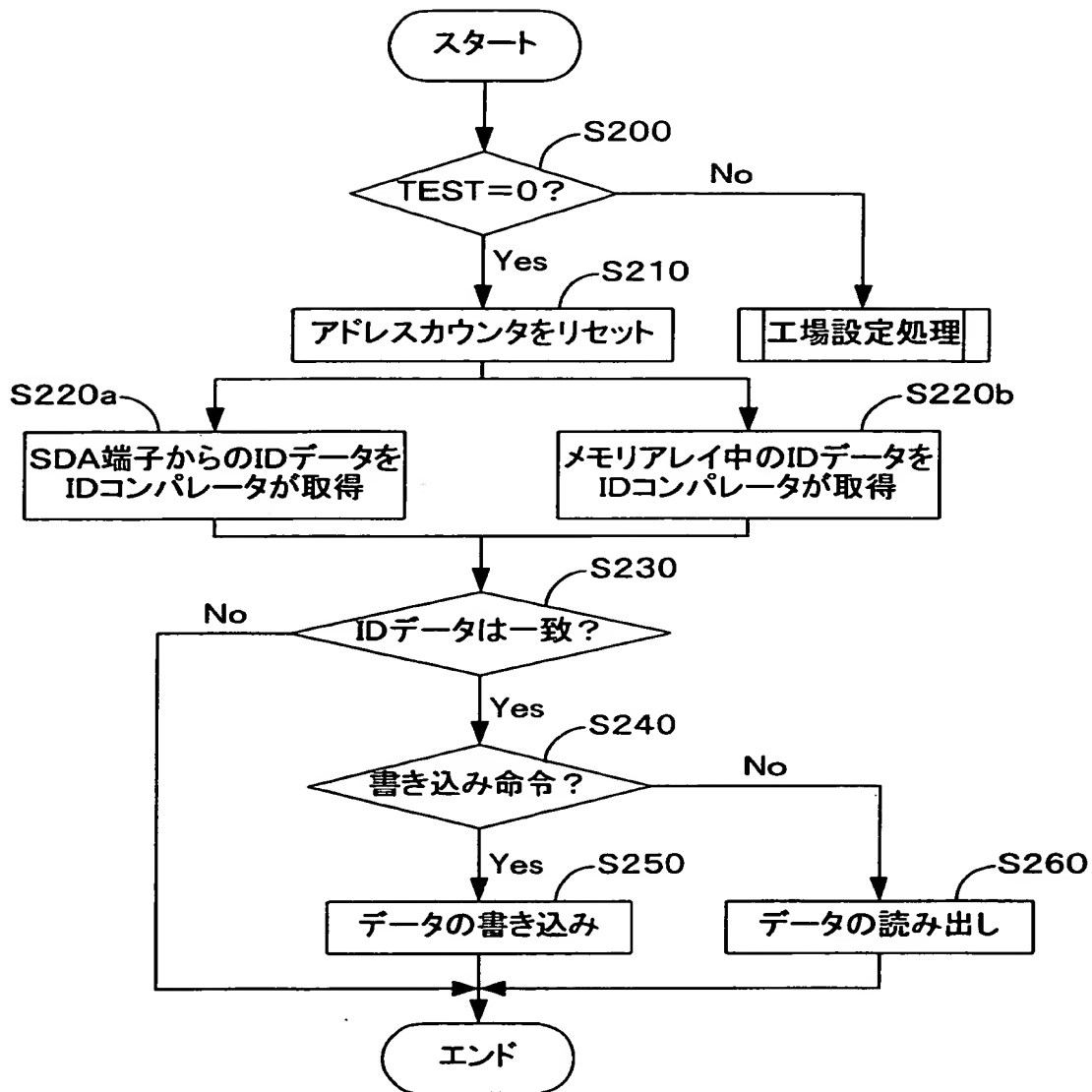
【図 4】



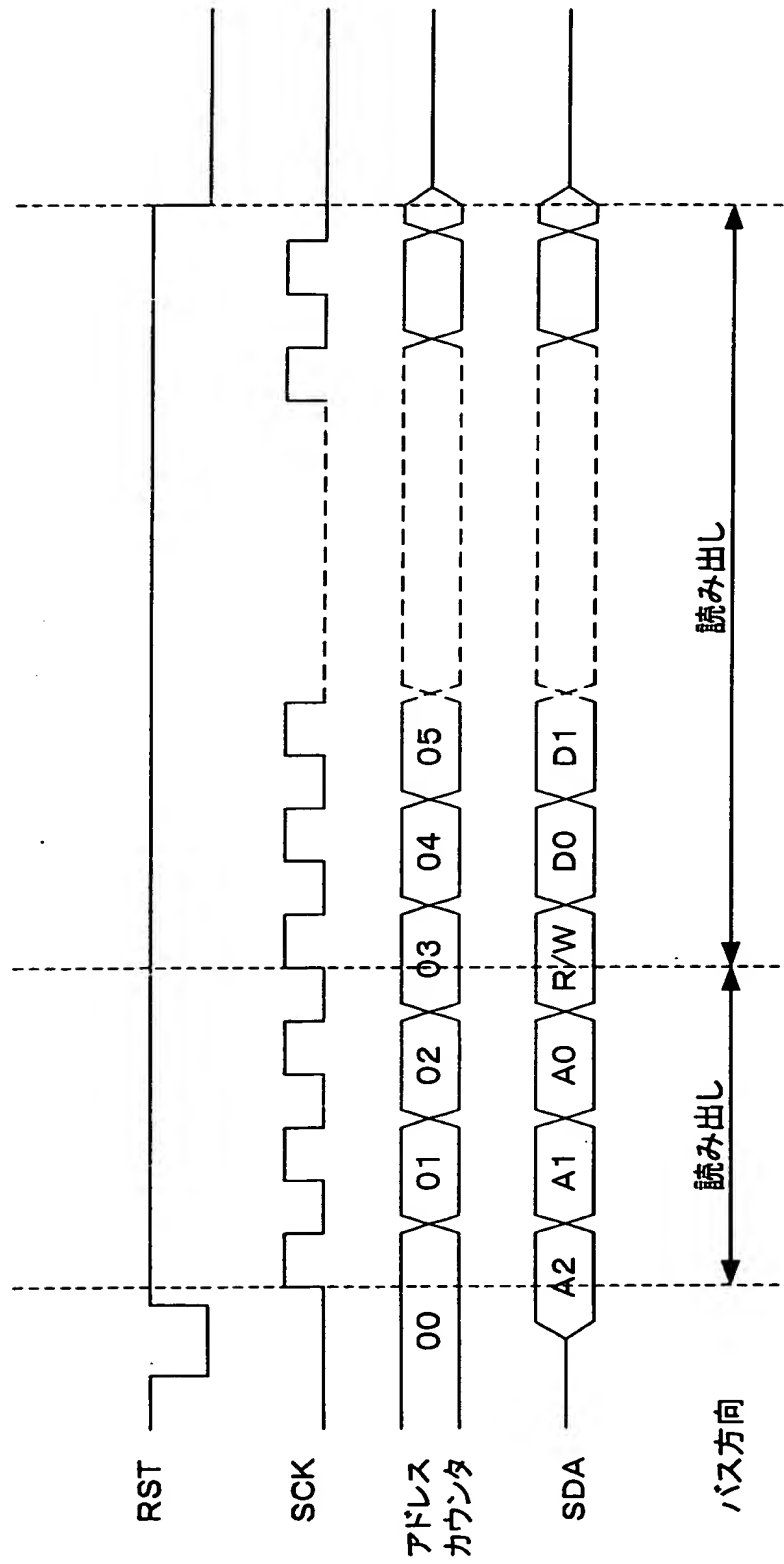
【図5】



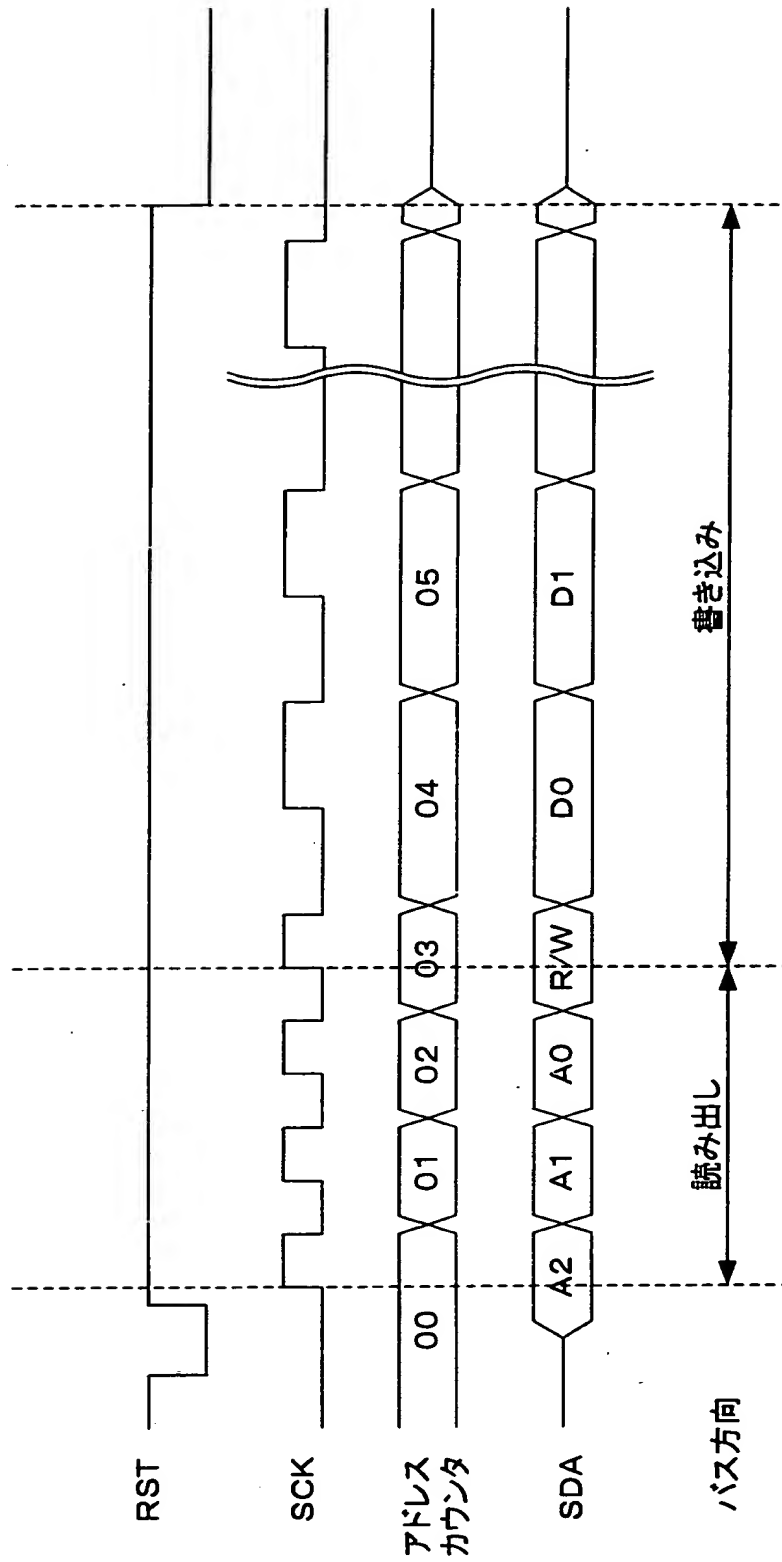
【図6】



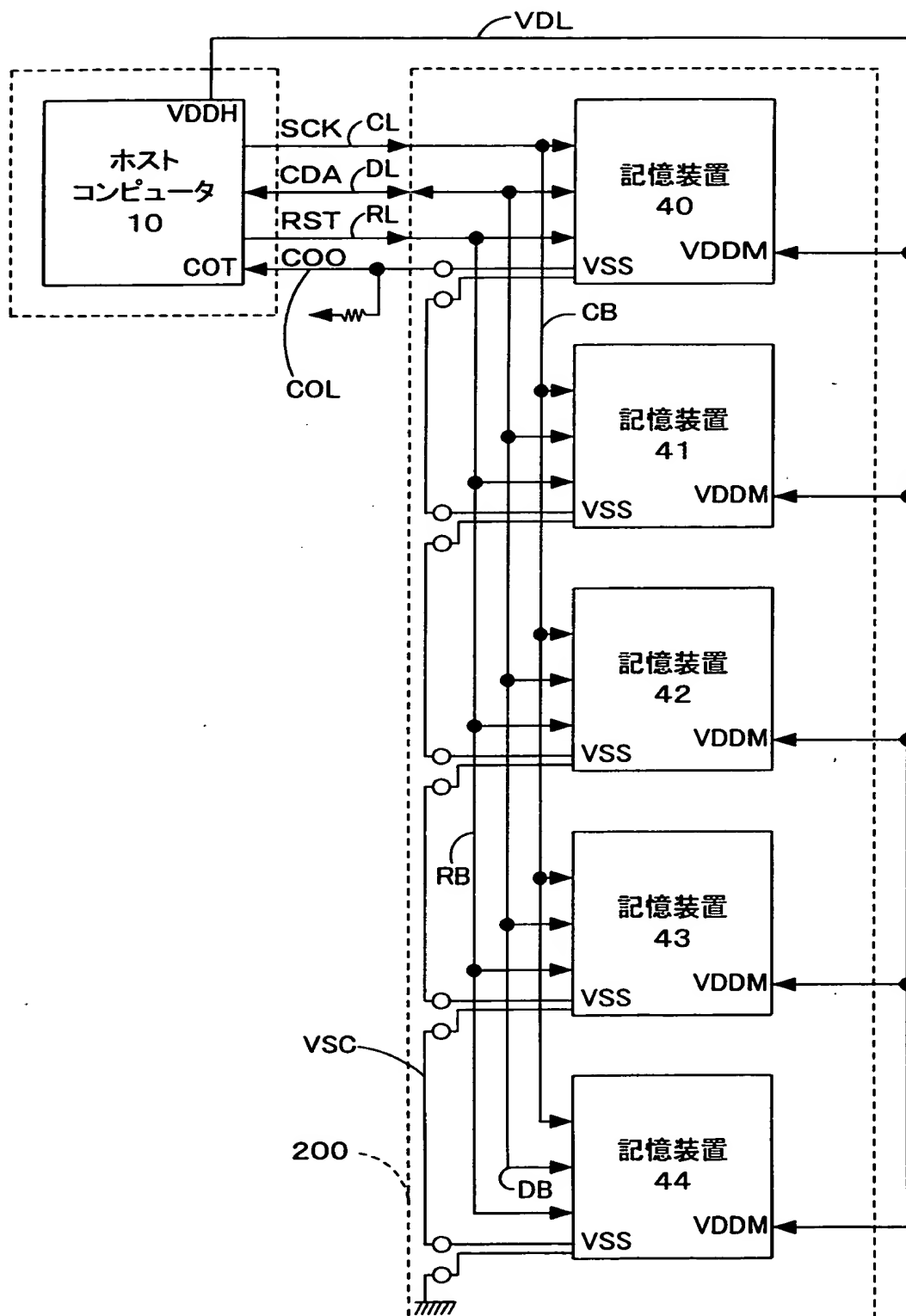
【図 7】



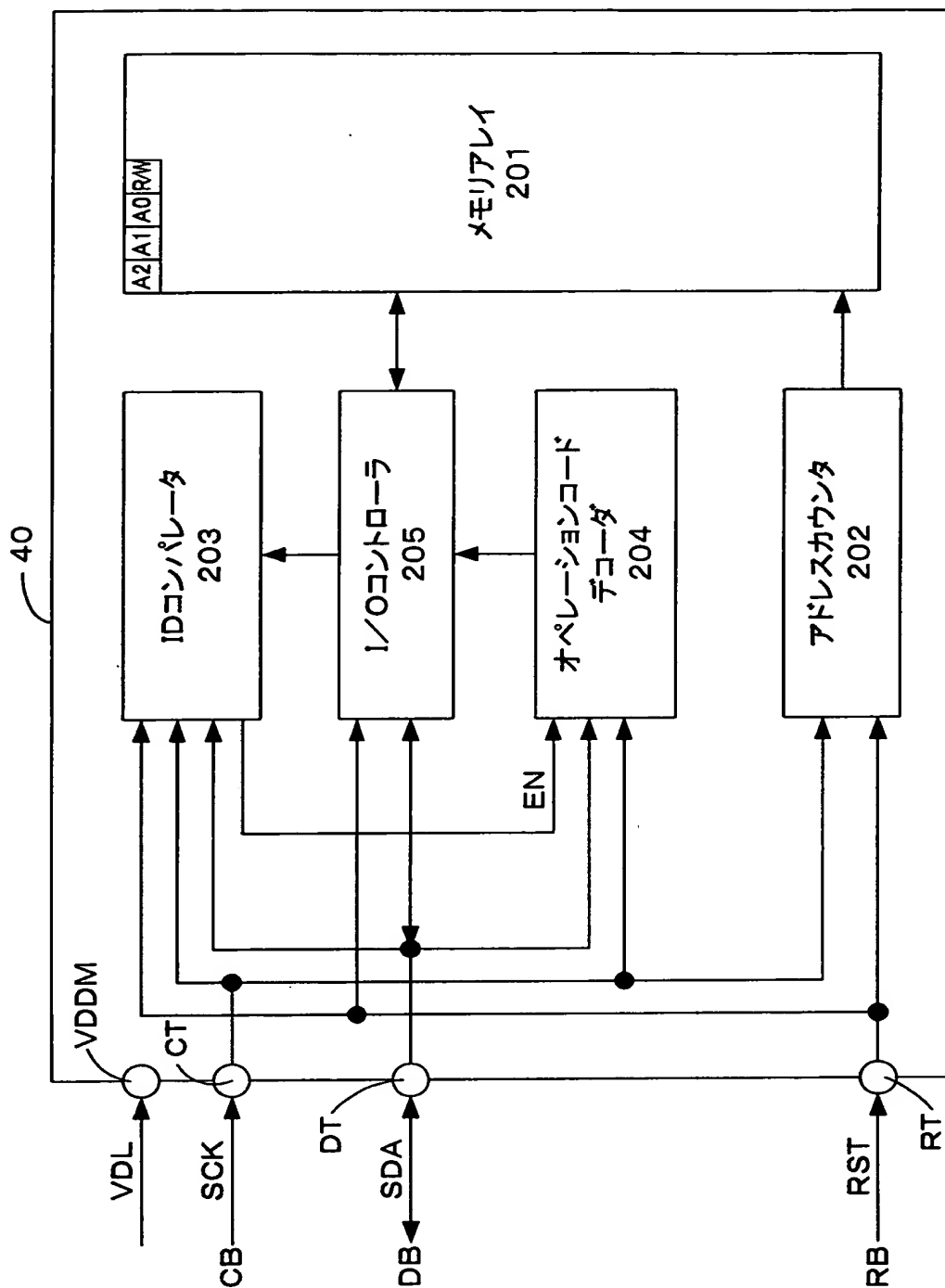
【図 8】



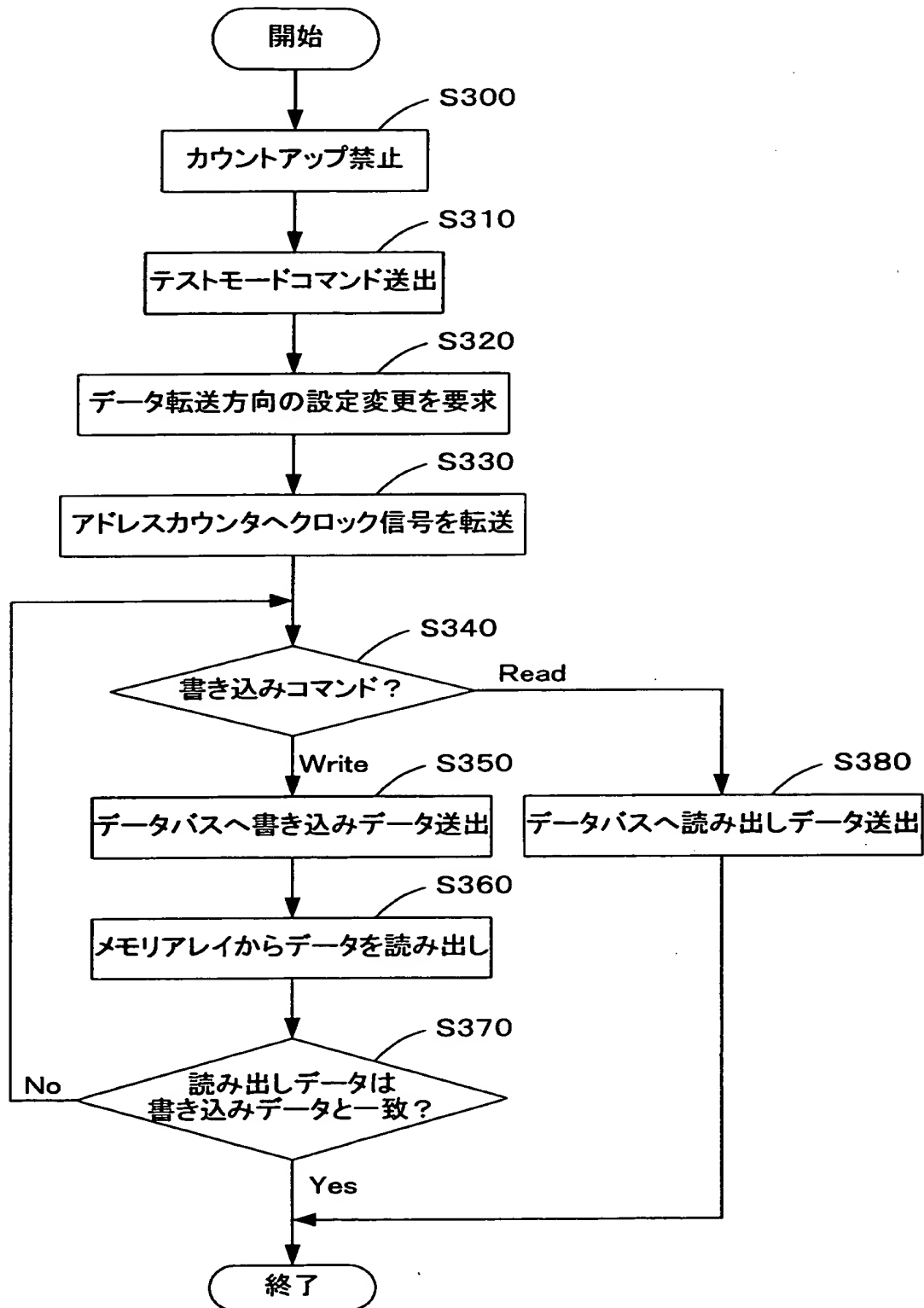
【図 9】



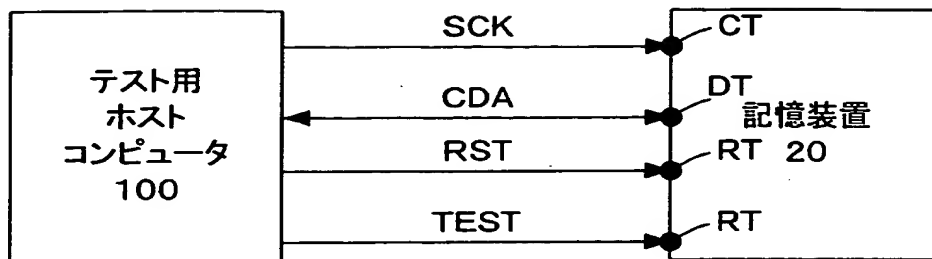
【図10】



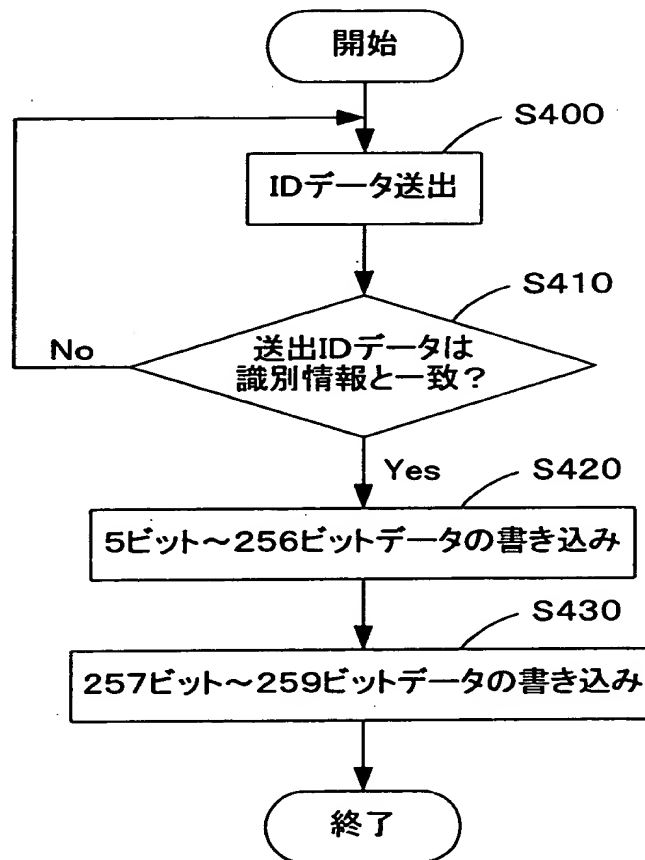
【図 11】



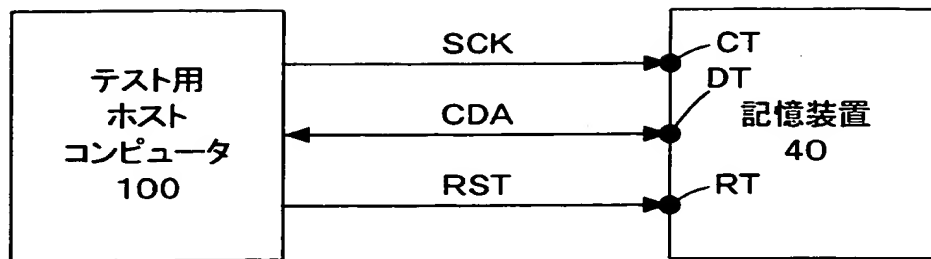
【図12】



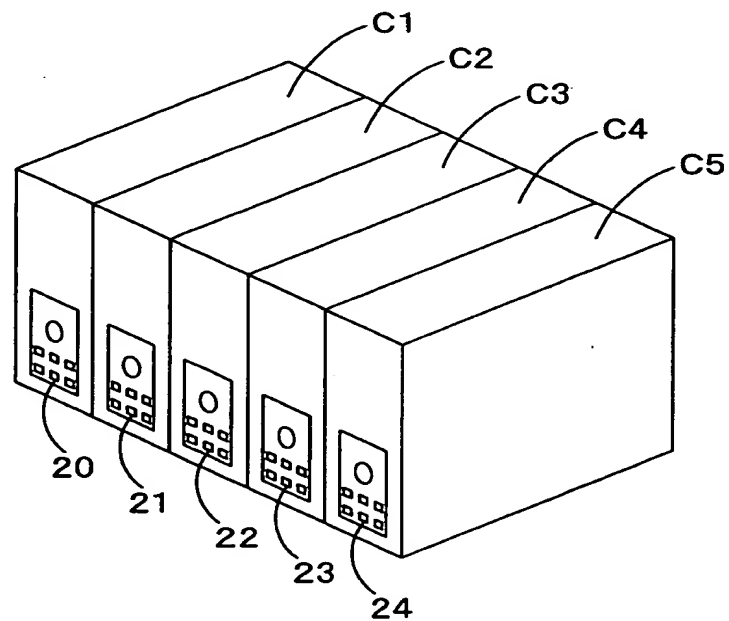
【図13】



【図 14】



【図 15】



【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 識別データを容易に書き換え可能であると共に、短時間にデータの書き込みを正常に完了することのできる記憶装置を提供すること。

【解決手段】 IDコンパレータ203は、ホストコンピュータから送出されたIDデータとメモリセル201に格納されている識別データが一致するか否かを判定し、一致すると判定した場合には、オペレーションコードデコーダ204に対してアクセス許可信号ENを送出する。オペレーションコードデコーダ204は、読み出し／書き込みコマンドを解析し、命令に応じてメモリセル201に対するデータ転送方向を変更し、データ端子DTと接続されている信号線のハイインピーダンス設定を変更するようI/Oコントローラ205に要求する。アドレスカウンタ202のカウンタ値によって指定されるメモリアレイ201のアドレスにアクセスが実行される。

【選択図】 図4

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号 [000002369]

1. 変更年月日 1990年 8月20日
[変更理由] 新規登録
住 所 東京都新宿区西新宿2丁目4番1号
氏 名 セイコーエプソン株式会社